

10/715398

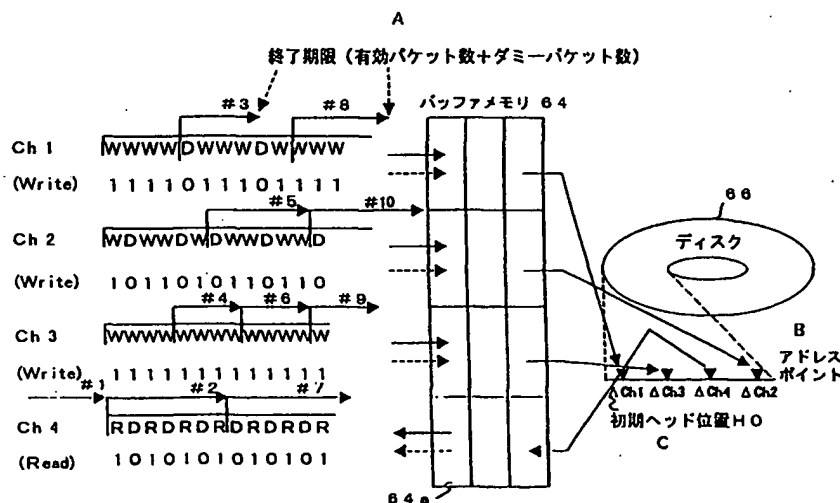
<p>(51) 国際特許分類7 G06F 13/10, 3/06, H04N 5/85, G11B 20/10</p>	<p>A1</p>	<p>(11) 国際公開番号 WO00/42515</p> <p>(43) 国際公開日 2000年7月20日(20.07.00)</p>
<p>(21) 国際出願番号 PCT/JP99/05679</p> <p>(22) 国際出願日 1999年10月14日(14.10.99)</p> <p>(30) 優先権データ 特願平11/4979 1999年1月12日(12.01.99) JP</p> <p>(71) 出願人 (米国を除くすべての指定国について) 富士通株式会社(FUJITSU LIMITED)[JP/JP] 〒211-8588 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号 Kanagawa, (JP)</p> <p>(72) 発明者; および (75) 発明者/出願人 (米国についてのみ) 岡田佳之(OKADA, Yoshiyuki)[JP/JP] 〒211-8588 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号 富士通株式会社内 Kanagawa, (JP)</p> <p>(74) 代理人 大菅義之(OSUGA, Yoshiyuki) 〒102-0084 東京都千代田区二番町8番地20 二番町ビル3F Tokyo, (JP)</p>	<p>(81) 指定国 JP, US, 欧州特許 (DE, FR, GB)</p> <p>添付公開書類 国際調査報告書</p>	

(54) Title: ACCESS CONTROL DEVICE AND METHOD FOR CONTROLLING ACCESS TO RECORDING MEDIUM

(54) 発明の名称 記録媒体へのアクセスを制御するアクセス制御装置および方法

(57) Abstract

During a write processing for channels (Ch1, Ch2, Ch3), the end limit of each channel is set according to the transfer rate varying with the ratio of the number of effective packets to that of dummy packets, and end limit information is written on a disk along with write data. In a read processing for the channel (Ch4), the end limit is set according to the end limit information which is read out of the disk along with read data. Processings of earlier end limits are carried out in order. Considering the difference between the transfer rates at the outer and inner peripheries of the disk, a write zone is determined. When simultaneous recording for the channels (Ch1, Ch2) on an ASMO of groove/land recording system is carried out, data through the channel (Ch1) are recorded along grooves and data through the channel (Ch2) are recorded along lands, sequentially.



A ... END LIMIT (NUMBER OF EFFECTIVE PACKETS + NUMBER OF DUMMY PACKETS)

B ... ADDRESS POINT

C ... INITIAL HEAD POSITION HO

64 ... BUFFER MEMORY

66 ... DISK

チャネル C h 1、C h 2、C h 3 の W r i t e 処理においては、有効パケットとダミー・パケットの割合により変化する転送レートに基づいて各チャネルの終了期限が設定され、終了期限情報が書き込みデータとともにディスクに書き込まれる。また、チャネル C h 4 の R e a d 処理においては、読み出しデータとともにディスクから読み出された終了期限情報に基づいて、終了期限が設定される。そして、終了期限の速い処理から順に実行される。また、ディスクの外周と内周の転送レートの差を考慮して、書き込みゾーンが決定される。また、グループ・ランド記録方式の A S M O にチャネル C h 1、C h 2 の同時記録を行う場合、チャネル C h 1 のデータはグループに沿って、チャネル C h 2 のデータはランドに沿ってシーケンシャルに記録する。

PCTに基づいて公開される国際出願のパンフレット第一頁に掲載されたPCT加盟国を同定するために使用されるコード(参考情報)

AE	アラブ首長国連邦	DM	ドミニカ	KZ	カザフスタン	RU	ロシア
AG	アンティグア・バーブーダ	DZ	アルジェリア	LC	セントルシア	SD	スーダン
AL	アルバニア	EE	エストニア	LI	リヒテンシュタイン	SE	スウェーデン
AM	アルメニア	ES	スペイン	LK	スリ・ランカ	SG	シンガポール
AT	オーストリア	FI	フィンランド	LR	リベリア	SI	スロヴェニア
AU	オーストラリア	FR	フランス	LS	レソト	SK	スロヴァキア
AZ	アゼルバイジャン	GA	ガボン	LT	リトアニア	SL	シエラ・レオネ
BA	ボスニア・ヘルツェゴビナ	GB	英国	LU	ルクセンブルグ	SN	セネガル
BB	バルバドス	GD	グレナダ	LV	ラトヴィア	SZ	スワジランド
BE	ベルギー	GE	グルジア	MA	モロッコ	TD	チャード
BF	ブルキナ・ファソ	GH	ガーナ	MC	モナコ	TG	トーゴ
BG	ブルガリア	GM	ガンビア	MD	モルドヴァ	TJ	タジキスタン
BJ	ベナン	GN	ギニア	MG	マダガスカル	TM	トルクメニスタン
BR	ブラジル	GR	ギリシャ	MK	マケドニア旧ユーゴスラヴィア共和国	TR	トルコ
BY	ベラルーシ	GW	ギニア・ビサウ	ML	マリ	TT	トリニダード・トバゴ
CA	カナダ	HR	クロアチア	MN	モンゴル	TZ	タンザニア
CF	中央アフリカ	HU	ハンガリー	MR	モーリタニア	UA	ウクライナ
CG	コンゴ	ID	インドネシア	MW	マラウイ	UG	ウガンダ
CH	スイス	IE	アイルランド	MX	メキシコ	US	米国
CI	コートジボアール	IL	イスラエル	MZ	モザンビーク	UZ	ウズベキスタン
CM	カメルーン	IN	インド	NE	ニジェール	VN	ヴェトナム
CN	中国	IS	アイスランド	NL	オランダ	YU	ユーゴスラヴィア
CR	コスタ・リカ	IT	イタリア	NO	ノールウェー	ZA	南アフリカ共和国
CU	キューバ	JP	日本	NZ	ニュージーランド	ZW	ジンバブエ
CY	キプロス	KE	ケニア	PL	ポーランド		
CZ	チェッコ	KG	キルギスタン	PT	ポルトガル		
DE	ドイツ	KP	北朝鮮	RO	ルーマニア		
DK	デンマーク	KR	韓国				

## 明細書

## 記録媒体へのアクセスを制御するアクセス制御装置および方法

## 5 技術分野

本発明は、複数チャンネルのデータを同時に記録／再生するために、記録媒体へのアクセスを制御するアクセス制御装置およびその方法に関する。

## 10 背景技術

近年、マイクロコンピュータやMPEG2 (Moving Picture Experts Group phase 2) 等の動画符号化／復号化LSI (Large Scale Integration) の発展に伴い、映像のデジタル化が飛躍的に進み、その結果として、20世紀から21世紀に向けて、テレビジョン放送がアナログからデジタルへ急激に変化しようとしている。

また、BS (Broadcasting Satellite)、CS (Communications Satellite) 等を利用した衛星放送では数100チャンネルのプログラムを用意し、視聴者の多様化に応えようとしている。

放送のデジタル化および多チャンネル化が進むにつれて、安価な

20 セットトップボックス (STB) やデジタルTV (Television) の開発等とあいまって、家庭にもデジタルの映像データを大量に取り込む時代が来ようとしており、記憶装置 (ストレージデバイス) にデータを蓄積する機会が増えると考えられる。

このような大容量の映像データを蓄積することを主な目的として、

25 ハードディスクや光ディスク等の大容量ストレージデバイスの開発

が活発に行われている。例えば、MPEG2を用いた場合、2時間程度の映像データを数GBに圧縮して蓄積することができる。

このようなストレージデバイスでは、コンピュータの入出力システムとして求められるスループットの他に、新たにリアルタイム性が要求されることになる。そのような状況の中で、現在、STB、  
5 ストレージデバイス、プリンタ、およびTV等のディスプレイ装置を結ぶホームネットワークを実現するインタフェースとして最も期待されているインタフェースに、IEEE(Institute of Electrical and Electronic Engineers) 1394と呼ばれる高速のシリアルイ  
10 ンタフェースがある。

IEEE 1394では、音声や映像等のデータをリアルタイムで転送するために、同期(Isochronous)転送という独自の転送モードを持っており、一定の転送レートでデータを送ることを保証している。したがって、IEEE 1394を介して映像データをストレ  
15 ージデバイスに記録したり、ストレージデバイスから映像データを再生したりする場合は、この同期転送に基づき、リアルタイム要求に応えなければならない。

また、多チャンネル化により、同時(正確には時系列)に複数のチャンネルのデータを取り込む状況が想定される。したがって、リ  
20 アルタイム要求を満たしつつ、どれだけ多くのチャンネルのデータを効率よく同時に記録/再生できるかが鍵となる。

ところが、ストレージデバイスの場合、データ転送の他に、シーク待ち、回転待ち、ベリファイ、リトライ等の時間ファクタが存在する。シーク待ちは、ディスクヘッドが所望のトラックまで移動す  
25 るための時間を表す。回転待ちは、ディスクヘッドの下部に所望の

セクタの先頭が現れるまでのディスクの回転時間を表す。ベリファイは、書き込みデータの確認処理を表し、リトライは、アクセスが失敗した場合の再アクセスを表す。

これらの時間ファクタは、ある期限までに処理を終了してスケジュールを守るというリアルタイム処理の妨げとなっている。そこで、従来は、効率よくディスクをアクセスするために、ディスクスケジューリングによりデータのリード／ライトの実行の順序や、データの記録・読み出し場所を制御している。

従来のスケジューリングアルゴリズムとしては、次のようなものが挙げられる (A. L. N. Reddy and J. C. Wyllie, "I/O Issues in a Multimedia System", Computer, 27, Mar, pp. 69-74, 1994. )。

(1) E D F (Earliest Deadline First): 終了期限 (deadline) が最も迫っている処理を優先する方法。

(2) L S T F (Least Slack Time First): 時間の余裕が最も少ない処理を優先する方法。

(3) S S T F (Shortest Seek Time First): シーク時間が最短の処理を優先する方法。

(4) S C A N: シーク方向が同じでかつシーク時間が最短の処理を優先する方法。

(5) S C A N - E D F: まず、終了期限を優先し、同じ期限の場合は、S C A Nを採用する方法。

これらのアルゴリズムのうち、(1) と (2) は、時間の要素のみを考慮しており、ディスクアクセスの効率化 (シーク時間の短縮) を考慮していない。逆に、(3) と (4) は、ディスクアクセスの効率化の要素のみを考慮しており、時間の要素を考慮していない

め、リアルタイム処理に適さない。したがって、時間とディスクアクセスの効率化の両方を考慮している（５）のアルゴリズムが、現在では一般的に使用されている。

図１は、このようなEDFおよびSCANによるディスクスケジューリングの概念を示している。ここでは、時分割で４つのチャンネルの映像データがディスク１内を流れると仮定している。４つのチャンネルCh 1、Ch 2、Ch 3、およびCh 4のうち、Ch 1、Ch 2、およびCh 3については、送られてきた映像データをディスク１に書き込む処理（Write）が行われ、Ch 4については、  
10 ディスク１から映像データを読み出す処理（Read）が行われる。

従来のスケジューリングの用途としては再生（プレイバック）が多く、書き込みの同時性はほとんど考慮されていない。したがって、各チャンネルの映像データは、読み出し易いようにシーケンシャルに固まって集中しており、各チャンネルのアドレスポイントは分散  
15 される場合が多い。ここでは、ディスク１上で各チャンネルのデータの書き込み／読み出し位置を表すアドレスポイントは、右端に示すように、ディスク１の外周から内周に向かってCh 1、Ch 3、Ch 4、Ch 2の順に分散されている。

Write処理の場合は、まず、送られてきた映像データを一時  
20 ダブルバッファ（バッファメモリ）２の片方のバッファに蓄積する。次に、次の映像データをダブルバッファ２の他方のバッファに蓄積している間に、最初に蓄積された映像データをディスク１に書き込む処理を終了しなければならない。例えば、Ch 1では、周期（round）Tの間に、データW 1 2がダブルバッファ２に蓄積され、  
25 データW 1 1がダブルバッファ２からディスク１に書き込まれなけ

ればならない。C h 2 と C h 3 についても同様である。

また、R e a d 処理の場合は、まず、映像データをディスク 1 から読み出し、一時ダブルバッファ 2 の片方のバッファに蓄積する。次に、その蓄積された映像データを送り出している間に、次の映像  
5 データをディスク 1 から先読みして、ダブルバッファの他方のバッファに蓄積する処理を終了しなければならない。例えば、C h 4 では、周期 T の間に、データ R 4 2 をダブルバッファ 2 から送り出している間に、次のデータ R 4 3 がディスク 1 からダブルバッファ 2 に読み出されなければならない。

10 図 1 では、時系列的に C h 1、C h 2、C h 3、C h 4 の順でディスクアクセスが要求されるため、終了期限も同じ順に設定される。したがって、E D F を採用した場合、ディスク 1 は、C h 1、C h 2、C h 3、C h 4、C h 1、C h 2、C h 3、C h 4、... の順にアクセスされる。

15 しかし、各チャンネル C h 1 ~ C h 4 のアドレスポイントが異なる順に配置されているため、チャンネル間のシーク距離が長く、ヘッドが移動するのに時間がかかる。特に、C h 1 と C h 2 のアドレスポイントは大きく離れており、C h 1 の書き込みから C h 2 の書き込みまでに時間がかかる。

20 また、S C A N を採用した場合、アクセス要求の順に関係なく、ヘッドの位置からシーク相対距離が短い順に、C h 1、C h 3、C h 4、C h 2 のようにアクセスされ、ここでシーク方向が逆になって、さらに C h 2、C h 4、C h 3、C h 1、... の順でアクセスされる。この場合、アクセス要求の順序に対して、C h 1 の書き込  
25 みは、ある周期では最初に処理され、次の周期では最後に処理され

るため、C h 1 の場合、アクセス時間間隔が空きすぎてアクセス要求を満たせなくなることがある。このような場合、アクセス要求を満たすためには、バッファ 2 をより大きくする必要がある。

これに対して、(5) の S C A N - E D F は、E D F と S C A N  
5 を混在させた方法であり、シーク時間とアクセス要求の順序の両方を考慮したスケジューリングを行うことができる。

しかしながら、上述した従来のディスクスケジューリングには、次のような問題がある。

従来のスケジューリングでは、ストレージデバイスが映像データを  
10 を一定レートで受け取り、一定レートで送り出すことを仮定している。例えば、図 2 は、6 つのチャンネル C h 1 ~ C h 6 の映像データが、それぞれ、一定の帯域（ビットレート）でストレージデバイスに入力される様子を示している。ここで、1 トランスポンダは、衛星放送における 1 回線の容量に対応する。

15 このような仮定の下では、各チャンネル C h 1 ~ C h 6 の書き込み／読み出しの終了期限は周期的に訪れると考えられ、終了期限は最初に決められた周期情報に基づいて設定される傾向にある。

ところが、デジタル放送等で流れる映像データは、図 3 に示すように、統計多重化されており、転送レートは必ずしも一定ではない。  
20 この場合、1 トランスポンダのレートは一定だが、各チャンネルの M P E G 2 の符号化データの転送レートは画像の動きの激しさに応じて変化し、これにより効率の良い放送が実現される。

ところで、I E E E 1 3 9 4 上の同期転送によりパケット転送を行う場合、通常、パケット内に転送すべきデータを含ませる。しか  
25 し、このような可変レートで送られてくる映像データでは、レート



が変わったりしてデータが揃わない場合に、データを含まないダミー・パケットを転送して、転送の時間保証を継続している（IEC（International Electrotechnical Commission）18663およびIEEE1394-1995に準拠）。

- 5 図4は、このようなパケット転送の手順を示している。ここでは、188バイトのトランスポート・パケット3に4バイトのタイム・スタンプTが付加されて、192バイトのパケットが生成され、それが24バイト単位のデータ・ブロックに分割される。そして、4つ（他の整数でもよい）のデータ・ブロックが1つのデータ・ブロック・パケット4にまとめられ、同期転送パケットとして転送される。

- データ・ブロック・パケット4には、IEEE1394のヘッダHとマルチメディアデータ用のCIP（Common Isochronous Packet）ヘッダとが付加される。CIPヘッダには、データ・ブ  
15 ロックの分割方法が定義されており、受信ノードは、この情報に基づいてトランスポート・パケット3を再構築することができる。

- 125  $\mu$ s 毎に1つのサイクル・スタート・パケットSと1つのデータ・ブロック・パケット4が転送されるが、データ・ブロック・パケット4がないときは、CIPヘッダのみのダミー・パケット5  
20 が同期転送パケットとして転送される。

- このような状況で従来のような終了期限を設定すると、同期転送パケットが全てデータ・ブロック・パケット4を含む場合の最大転送レートに合わせて、実際よりも厳しい（早い）終了期限を定義することとなり、より多数のチャンネルを処理できなくなるという問  
25 題がある。

また、上述した（１）～（５）のスケジューリングは、いずれもプレイバックを主な適用対象としており、ディスク上の書き込み場所を規定しておらず、個々の映像データはディスク上に分散して記録されていると仮定している。したがって、多数のチャンネルを処理する場合、長いシーク時間がかかることが多く、好ましくない。

また、現在のディスクは、高密度の特徴を活かして複数のゾーン（トラックの集合）に分割し、ディスクの回転制御方式として、Z C A V（Zone Constant Angular Velocity）を採用することにより、同じ回転数でも外周のゾーンの転送レートを内周のゾーンより速くすることで、記憶容量を大きくしている。最内周の転送レートは、例えば、最外周のその６０％程度である。

ところが、従来のスケジューリングでは、このような複数のゾーンの存在を考慮しておらず、ディスク上にはデータが内周と外周に様に分布し、データ量も転送レートも、内周と外周で共に一定であると仮定している。このため、特に内周部分に転送レートの高いデータが集中して書き込まれた場合には処理効率が悪くなり、多数のチャンネルの処理に適さないという問題もあった。

ところで、最近、主に映像データの蓄積を目的とした光ディスクとしてA S M O（Advanced Storage Management Optocal disc）が検討されている。A S M Oは、磁界変調方式の光磁気ディスクであり、直径１２０mmの大きさを片面当たり最大６．１GB（ギガバイト）の容量を持つ。

図５にA S M Oの構成を示す。

同図に示すように、A S M Oでは、ランド（山）１１とグループ（谷）１２の両方にデータを高密度記録するランド・グループ記録

方式により大容量化を図っている。ランド 1 1 とグループ 1 2 のピッチは 0. 6 マイクロ・メートルとなっている。また、ディスクのデータ記録領域 (recording area) 1 3 の厚さは 0. 6 mm である。また、この例では、記録領域 1 3 は、2 2 個の物理ゾーンに分割されている。すなわち、1 つのディスクに 2 2 個の物理ゾーンが形成されている。1 つの物理ゾーンは、数千トラックを有する。また、トラックはディスク上に螺旋状に形成されている。

また、さらに、ディスクをドライブ装置に固定するための仕組み (チャッキング機構) を CD や DVD と兼用できるようにするため、ディスクのデータが記録されていない中心部 (クランプ部) 1 7 の厚さは 1. 2 mm にしてある。

各物理ゾーンには、ディスクの径方向に所定数のトラックが設けられている。そして、各トラックは、1 以上のフレーム 1 4 に分割されている。フレーム 1 4 は、複数のセグメントに分割されており、通常、先頭のセグメントをアドレスセグメント (A D R S) 1 5 とし、それ以外のセグメントはデータセグメント 1 6 と呼ばれている。アドレスセグメント 1 5 とデータセグメント 1 6 には、図中で△で示されたクロックマーク 1 7 が設けられている。

1 つのフレーム 1 4 の全データセグメント 1 6 には、例えば、2 KB (キロバイト) のデータと ECC (E r r o r C o r r e c t i n g C o d e) が記録される。また、アドレスセグメント 1 5 には、アドレス情報、チルトパターン、プリアンプル、リザーブ等が記録される。アドレスセグメント 1 5 では、これらの情報が、グループ 1 2 を形成する 2 つの壁の内、一方の壁のみにウォブル (W o b b l e) を施す、いわゆる、片側ウォブルで記録されている。

片側ウォブルアドレス (Singled Sided Wobbled Address) 18 は、データの位置を示す片方向 (両方向も存在する) のウォブルアドレスである。A S M O においては、ディスクの 1 回転当たりのフレーム数は、16 ~ 73 個である。

5      また、ランド 11 とグループ 12 共に、ピット長は 0.235 マイクロメートルである。

上述したように、A S M O は、物理的に 22 個のゾーンに分割されるが、これらの物理ゾーンは図 6 に示すように、外周側から内周側に、論理ゾーン (Logical Zone) N ~ 論理ゾーン M + 2) までの  
10      714 個の論理ゾーンに分割される。また、図 6 において、各論理ゾーン N ~ M + 2 の右隣にはバッファ内のデータ量の時間的変化を示している。同図に示す例は、A S M O の論理ゾーン N ~ 論理ゾーン N + 1 をアクセスして、論理ゾーン N ~ 論理ゾーン N + 1 からデータをバッファに読みだした後、今度は、最内周の論理ゾーン M  
15      + 2 からデータをバッファに読みだす例を示している。この場合、ヘッドが外周の論理ゾーン N + 1 から内周の論理ゾーン M + 2 までシーク動作する間、バッファ内に保持されているデータは外部装置に転送され、バッファ内のデータ量は次第に減少していく。

この論理ゾーン N + 1 をアクセスしてから、次に、論理ゾーン M  
20      + 2 をアクセスするまでの許容時間は 1 秒以内でなければならない。この 1 秒以内に、バッファから外部装置には 1 MB (メガバイト) のデータが転送される。

図 7 は A S M O の論理ゾーンのデータ構造を示す図である。同図に示すように、A S M O においては、論理ゾーン 20 は、8 MB (メガ  
25      バイト) の記憶容量を有し、隣接する 4 MB (メガバイト) のラ

ンド 11 と 4 MB (メガバイト) のグループ 12 との対で構成されている。

論理ゾーン 20 は、図 7 に示すようにユーザエリア (図中、ハッチングで示す) とスペアエリア (図中、黒塗りで示す) に分割され、通常、データはユーザエリアにセクタ単位で先頭から順に記録されていく。このとき、ユーザエリアに欠陥セクタが無ければ、データはユーザエリアのみに記録される。しかしながら、ユーザエリアに欠陥セクタがある場合には、該欠陥セクタに記録しようとしていたデータはスペアエリアに記録される。このように、スペアエリアは、ユーザエリアに欠陥セクタが存在する場合の交替処理用の予備セクタとして利用される。ところで、上記欠陥セクタの補償には、スリッピング・リプレースメント (Slipping Replacement: SR) とリニアリプレースメント (Linear Replacement: LR) が利用される。SR は、欠陥セクタを飛ばして、次のセクタにデータを順番に記録していく方法である。この場合、スペアエリアには、記録データ列の内、欠陥セクタの数分だけ後尾セクタがずれ込む形で記録される。一方、LR は、欠陥セクタをスペアエリアで交替する方法である。

図 7 には、SR と LR の方法が模式的に示されている。(1) が SR を示し、(2) ~ (4) が LR を示している。LR には 3 種類の方法があり、

(2) は同一論理ゾーン内のスペアエリアで欠陥セクタを交替する方法、

(3) は前の論理ゾーン内のスペアエリアで欠陥セクタを交替する方法、

そして、

(4) は隣接する論理ゾーン内のスペアエリアで欠陥セクタを交替する方法を示している。

このように、ASMOは、論理ゾーンのグループとランドに交替  
5 処理用の領域（スペアエリア）を設けることにより、例え、データ  
の交替処理が必要になった場合でも、アクセス時間が短くてすむよ  
うに構成されている。物理ゾーンは数百MB（メガバイト）、論理  
ゾーンは8MB程度であり、1つの物理ゾーンに、論理ゾーンは3  
0～50個ほど含まれる。

10 ところで、論理ゾーンの範囲は、図8に示すように、ヘッド本体  
を移動するシーク動作を行わずとも、対物レンズ30の駆動による  
ビーム偏向走査（光シーク）のみでビームをジャンプできる範囲（約  
200トラック）を基準にして設計されている。同図においては、  
対物レンズ30によるアクセス可能領域（欠陥ブロック31とその  
15 予備ブロック32との最大幅が200トラック）であることが示さ  
れている。この対物レンズ30による光シークの速度は、最大5ms  
程度である。ちなみに、ヘッド本体を移動するシーク動作により、  
上記光シークと同様な200トラックの走査を行った場合には、そ  
の2倍以上の速度を要する。

20 また、ASMOにおいては、論理ゾーンの中は、原則的にシーク  
ンシャルにアクセスし、次のステップで、ヘッドが最大シーク距離  
（最内周から最外周までの距離）まで移動しても、シームレスに音  
声・映像データを取り込んだり再生できることを保証している。上  
記最大シーク距離の移動によるアクセス待ち時間は1秒である。こ  
25 のため、この1秒間の間にリアルタイムでの音声・映像データの取り

込み／再生を実現するために、1MB（メガバイト）のデータを保持できる内部バッファを設けるようにしている。

図9、10は、それぞれ、ASMOにおいて、シームレスな音声・映像データの取り込み及び再生を実現するための概念図である。図9は、ASMOに対するバッファリングされた音声・映像データの論理ゾーンN～N+2に対する書き込み操作を示している。また、図10は、ASMOの論理ゾーンN～N+2からバッファに、音声・映像データを読みだす操作を示している。

ところで、ASMOでは、単一チャンネルの記録・再生のみを考慮しており、複数チャンネルの同時記録、同時再生、あるいは時差再生（記録しながら再生する動作）などについては、まだ、考慮されていないのが現状である。

また、現在の3.5インチMO（Magneto Optival disc）は、回転制御方式として、ZCAV（Zone Constant Angular Velocity）を採用している。このため、ASMOに比べてシーク時間が短いものの、3.5インチMOの場合、内周の方が外周よりも転送速度が遅く（内周の転送速度は外周の転送速度の60％程度である）、多チャンネルの映像データについて、同時記録、同時再生を試みた場合、より高い処理性能が要求され、内周部で処理に対処しきれなくなるなどの問題があった。この問題は、HDD（Hard Disk Drive）においても同様である。

一方、ASMOの場合には、回転制御方式として、内周と外周の回転数を変化させることで、全体の転送速度を一定とするZCLV（Zone Constant Linear Velocity）を採用しているため、3.5インチMOの場合のような問題は発生しないが、ゾーン間を跨がるア

クセスが生じた場合、回転数を変えるための制御時間が必要となり、これが処理性能を妨げる要因になっている。

本発明の第 1 の目的は、複数チャンネルのデータの記録／再生に伴う記録媒体へのアクセスをリアルタイムで処理する場合に、より  
5 多くのチャンネルを効率良く処理するアクセス制御装置およびその方法を提供することである。また、本発明の第 2 の目的は、ランドとグループに記録する記録媒体において、複数チャンネルの同時記録・再生等を可能にすることである。

## 10 発明の開示

図 1 は、本発明のアクセス制御装置の原理図である。

本発明の第 1 の原理によれば、アクセス制御装置は、スケジューリング手段 1 1 および制御手段 1 2 を備え、記録媒体への複数のアクセス要求を処理する。

15 スケジューリング手段 1 1 は、データの転送レートの変化に応じてアクセス処理の終了期限を決定し、終了期限の早い順に複数のアクセス要求の実行スケジュールを設定する。制御手段 1 2 は、実行スケジュールに従ってそれらのアクセス要求の実行を制御する。

例えば、同期転送の場合、データの転送レートは挿入されるダミー・パケットの割合に応じて刻々と変化する。スケジューリング手段 1 1 は、その時々  
20 の転送レートに応じて動的に書き込み／読み出し処理の終了期限を決定し、終了期限の早い順に書き込み／読み出し処理を実行するようなスケジュールを設定する。そして、制御手段 1 2 は、設定されたスケジュールに従って、それらの書き込み／  
25 読み出し処理の実行を制御する。



このようなアクセス制御装置によれば、実際の転送レートに従って終了期限が決定され、それに基づいて柔軟なスケジューリングが行われる。このため、統計多重化された可変レートの映像データをリアルタイムで記録／再生する場合でも、各チャンネルの転送レートに合わせたスケジューリングが行われ、より多数のチャンネルの記録／再生が可能になる。

また、本発明の第2の原理によれば、アクセス制御装置は、制御手段12および決定手段13を備え、ディスク型記録媒体への複数のアクセス要求を処理する。

10 決定手段13は、記録媒体へデータを書き込む複数の書き込み要求に対して、それらの書き込み要求に対応する複数の書き込み位置が互いに近接するように、書き込み領域を決定する。制御手段12は、各書き込み要求の書き込みデータを上記書き込み領域にシーケンシャルに書き込む制御を行う。

15 決定手段13は、互いに近接する複数の書き込み位置を含む書き込み領域を決定し、制御手段12は、各書き込み要求の書き込みデータを、その書き込み領域内の複数の書き込み位置にシーケンシャルに書き込む制御を行う。これらの書き込み位置は、例えば、ディスク型記録媒体上に設けられたゾーン内の連続アドレスに対応する。

20 このようなアクセス制御装置によれば、複数チャンネルの映像データの同時書き込みが要求された場合でも、それらのチャンネルのデータがまとめてシーケンシャルに書き込まれ、書き込みの際のシーク待ちや回転待ちが大幅に削減される。これにより、処理が効率化され、より多数のチャンネルの記録／再生が可能になる。

25 例えば、図1のスケジューリング手段11および決定手段13は、

後述する図 2 の M P U (マイクロプロセッサユニット) 3 1 に対応し、制御手段 1 2 は、M P U 3 1、L S I 3 2、ドライバ回路 3 3、およびバッファメモリ 3 4 に対応する。

また、本発明の第 3 の原理によれば、アクセス制御装置は、Z C  
5 A V に基づき回転制御が行われる記録媒体に対する複数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御装置を前提とする。そして、前記記録媒体上のゾーンの転送速度が平均化されるように、前記記録媒体から複数ゾーンを選択する選択手段と、前記複数チャンネルのデータが、該選択された複数のゾーンに分散・記録されるように制  
10 御する制御手段とを備える。前記選択手段は、例えば、外周ゾーンと内周ゾーンを対にして、複数のゾーンを選択する。

このようなアクセス制御装置によれば、記録媒体全体での転送速度(転送レート)が一定となるように複数のゾーンを交互にアクセスして、複数チャンネルのデータの同時記録の要求性能(総合要求  
15 性能)に対応して、各チャンネルのデータを記録媒体に正しく記録することができる。

また、本発明の第 4 の原理によれば、アクセス制御装置は、Z C  
A V に基づき回転制御が行われる記録媒体に対する複数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御装置を前提とし、該各チャンネル  
20 ルのデータの記録要求性能の総和である総合要求性能以上の転送速度平均を持つ複数のゾーンを、前記記録媒体から選択する選択手段と、該選択された複数のゾーンに前記複数チャンネルのデータが分散・記録されるように制御する制御手段とを備える。

このようなアクセス制御装置によれば、各チャンネルのデータの  
25 要求性能の総和(総合要求性能)に優るように複数のゾーンを選択

して、各チャンネルのデータを該複数のゾーンに分散・記録するので、複数チャンネルのデータを記録媒体に正しく記録することができる。

上記第 3 及び第 4 の原理のアクセス制御装置において、前記選択手段は、例えば、各ゾーン間のヘッドの移動時間を加味して、前記複数のゾーンを選択する。また、前記選択手段は、例えば、各ゾーン間のヘッドの移動時間に加え、前記複数チャンネル数も加味して、前記複数のゾーンを選択する。このようなゾーン選択により、より精密にゾーンを選択することが可能になる。

10      また、前記制御手段は、各チャンネルのデータとその記録ゾーンとが、1 対 1 に対応するように制御する。このことにより、各チャンネルのデータの再生を高速化でき、また、データ削除後の領域を効率的に利用できる。

15      また、前記制御手段は、該各チャンネルのデータがブロック単位で該各ゾーンに交互に記録されるように制御する。また、さらに、前記制御手段は、各チャンネルのデータが、同一のゾーンに交互に記録されるように制御する。

20      また、本発明の第 5 の原理のアクセス制御装置によれば、上記第 3 及び第 4 の原理のアクセス制御装置において、更に、あるゾーンから、そのゾーンに記録されているあるチャンネルのデータを削除する削除手段と、前記チャンネルのデータが削除された前記ゾーンの空き領域に、現在、最も外周のゾーンに記録されている別チャンネルのデータを移動するガーベジコレクション手段とを備える。

25      このようなアクセス制御装置によれば、転送速度の速い外周ゾーンを、効率的に利用でき、高速なチャンネルの記録に、常時、対処

することが可能になる。

また、本発明の第 6 の原理のアクセス制御装置によれば、上記第 3 及び第 4 の原理のアクセス制御装置において、更に、あるチャンネルのデータの再生要求を受け付けた場合、そのチャンネルのデータが記録されているゾーンから再生データを連続して読みだす読みだし手段を備える。

このようなアクセス制御装置によれば、チャンネルデータの高速再生が可能になる。

また、本発明の第 7 の原理によれば、アクセス制御装置は、Z C L V に基づき回転制御が行われる記録媒体に対する複数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御装置を前提とし、複数チャンネルの同時記録要求を受け付けたとき、記録容量の多い外周ゾーンを優先的に選択する選択手段と、前記複数チャンネルのデータが、該選択されたゾーンに集中して記録されるように制御する制御手段とを備える。

このようなアクセス制御装置によれば、チャンネルデータの高速記録が可能になる。

また、本発明の第 8 の原理によれば、アクセス制御装置は、ランド・グループ方式で記録が行われる記録媒体に対する複数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御装置を前提とし、複数チャンネルの同時記録要求を受け付けたとき、各チャンネルのデータが 1 対 1 対応で記録されるランドまたはグループを決定する決定手段と、前記各チャンネルのデータが、該決定された対応するランドまたはグループに沿って分散・記録されるように制御する制御手段とを備える。

前記記録媒体が所定セクタ数のランドとグループを有する論理ゾーンに分割される記録媒体である場合、前記制御手段は、例えば、各チャンネルのデータが、論理ゾーン単位で、ランドとグループに交互に分散・記録されるように制御する。

5      このようなアクセス制御装置によれば、各チャンネルのデータへのアクセス効率を向上できる。また、同時記録した一方のチャンネルのデータを削除する処理も高速化でき、該削除が同時記録した他方のチャンネルのデータのアクセスに及ぼす影響も少なくできる。また、ガーベジコレクションの実行回数も削減できる。

10      また、本発明の第9の原理によれば、アクセス制御装置は、上記第8の原理のアクセス制御装置において、更に、あるチャンネルのデータの削除要求を受け付けた場合、そのチャンネルのデータを、それが記録されているランドまたはグループから削除する削除手段と、該ランドまたは該グループと対になっている他のランドまたは  
15      他のグループに記録されている別のチャンネルのデータを、空き領域のある論理ゾーンに移動させて再記録させるガーベジコレクション手段を備える。

このようなアクセス制御装置によれば、チャンネルデータの削除を容易かつ高速にできると共に、不連続な空き領域を削減できる。

20      また、本発明の第10の原理によれば、アクセス制御装置は、上記第8及び第9の原理のアクセス制御装置において、更に、あるチャンネルのデータの再生要求を受け付けた場合、そのチャンネルのデータが記録されているランドまたはグループから再生データを連続して読みだす読みだし手段を備える。

25      このようなアクセス制御装置によれば、チャンネルの再生を高速

にできる。

#### 図面の簡単な説明

図 1 は、従来のディスクスケジューリングを示す図である。

5 図 2 は、一定レートの転送データを示す図である。

図 3 は、可変レートの転送データを示す図である。

図 4 は、同期転送を示す図である。

図 5 は、A S M O の構成を示す図である。

図 6 は、A S M O における論理ゾーンの構成を示す図である。

10 図 7 は、A S M O における欠陥管理の操作方法を説明する図である。

図 8 は、A S M O におけるレンズ操作のみによるアクセス可能領域を説明する図である。

図 9 は、A S M O における W r i t e 操作を説明する図である。

15 図 10 は、A S M O における R e a d 操作を説明する図である。

図 11 は、本発明のアクセス制御装置の原理図である。

図 12 は、ストレージシステムの構成図である。

図 13 は、ディスクスケジューリングの原理フローチャートである。

20 図 14 は、第 1 のディスクスケジューリングを示す図である。

図 15 は、ディスクに記録されるデータのフォーマットを示す図である。

図 16 は、第 2 のディスクスケジューリングを示す図である。

図 17 は、スケジュールテーブルを示す図である。

25 図 18 は、書き込み処理のフローチャートである。

図 1 9 は、読み出し処理のフローチャートである。

図 2 0 は、書き込み／読み出し処理のフローチャートである。

図 2 1 は、第 1 の並べ替えアルゴリズムを示す図である。

図 2 2 は、第 2 の並べ替えアルゴリズムを示す図である。

5 図 2 3 は、第 1 のゾーン決定処理の原理フローチャートである。

図 2 4 は、第 2 のゾーン決定処理の原理フローチャートである。

図 2 5 は、複数ゾーンとその転送レートを示す図である。

図 2 6 は、チャンネル数に基づく書き込み処理を示す図である。

10 図 2 7 は、チャンネル数に基づく書き込み処理のフローチャートである。

図 2 8 は、ゾーン対を用いた書き込み処理のフローチャートである。

図 2 9 は、ゾーン対を用いた書き込み処理を示す図である。

図 3 0 は、制御プログラムの格納場所を示す図である。

15 図 3 1 は、A S M O を 3 つの論理ゾーンに分割した状態を示す図である。

図 3 2 は、図 3 1 に示す A S M O に 1 チャンネルのデータを記録する方法を示す図であり、(a) は論理ゾーン、(b) はグループ、(c) はランドに沿って記録する方法を示す図である。

20 図 3 3 は、図 3 1 に示す A S M O に 2 チャンネルのデータを記録する方法を示す図である。

図 3 4 は、図 3 1 に示す A S M O に 2 チャンネルのデータを同時記録した場合の、再生、削除、ガーベジコクション、及びガーベジコクション後の新たな 2 チャンネルの同時記録の方法を説明する図  
25 であり、(a) は最初の 2 チャンネル同時記録、(b) は C h 2 の削

除、(c)はCh1のガーベジコレクション、(d)は該ガーベジコレクション後のCh3、4の2チャンネル同時記録の方法を示す図である。

図35は、本発明におけるランド・グループ方式の記録媒体に対する記録、再生、及び削除方法の原理を説明するフローチャートである。

図36は、ZCAV方式の回転制御方式のディスクのゾーン分割の構成及び転送レートを平均化するゾーン対の構成方法を示す図である。

10 図37は、図36のディスクに対する2チャンネルの同時記録に係わる処理の方法を示す図であり、(a)はCh1、2の同時記録、Ch2の削除、(b)はCh1のガーベジコレクション、(c)は該ガーベジコレクション後のCh3、4の同時記録を示す図である。 図38は、内周と外周の転送速度を平均化してデータ記録を行う処理  
15 手順を示すフローチャートである。

図39は、ディスクの空きゾーンを選択するアルゴリズムを説明するフローチャート(その1)である。

図40は、ディスクの空きゾーンを選択するアルゴリズムを説明するフローチャート(その2)である。

20 図41は、ストリームを管理するテーブルの構成例を示す図である。

図42は、ディスクの空きゾーンを管理するテーブルの構成例を示す図である。

図43は、図36のディスクの各ゾーンの構成を示す図である。

25 図44は、図39及び図40のフローチャートの処理におけるス



トリー管理テーブル及び空きゾーン管理テーブルの格納リストの状態遷移を示す図である。

図 4 5 は、図 4 3 のゾーン構成のディスクの初期状態を示す図である。

5 図 4 6 は、図 4 3 のゾーン構成のディスクに、図 3 9 及び図 4 0 のフローチャートに示す処理を実行した場合の、該ディスクのストリームデータの記録形態の遷移を示す図（その 1）である。

図 4 7 は、図 4 3 のゾーン構成のディスクに、図 3 9 及び図 4 0 のフローチャートに示す処理を実行した場合の、該ディスクのスト  
10 リームデータの記録形態の遷移を示す図（その 2）である。

図 4 8 は、図 4 3 のゾーン構成のディスクに、図 3 9 及び図 4 0 のフローチャートに示す処理を実行した場合の、該ディスクのストリームデータの記録形態の遷移を示す図（その 3）である。

図 4 9 は、図 4 3 のゾーン構成のディスクに、図 3 9 及び図 4 0  
15 のフローチャートに示す処理を実行した場合の、該ディスクのストリームデータの記録形態の遷移を示す図（その 4）である。

図 5 0 は、図 4 3 のゾーン構成のディスクに、図 3 9 及び図 4 0 のフローチャートに示す処理を実行した場合の、該ディスクのストリームデータの記録形態の遷移を示す図（その 5）である。

20 図 5 1 は、図 4 3 のゾーン構成のディスクに、図 3 9 及び図 4 0 のフローチャートに示す処理を実行した場合の、該ディスクのストリームデータの記録形態の遷移を示す図（その 6）である。

図 5 2 は、6 つのゾーンに分割された Z C A V 方式の回転制御方式のディスクの各ゾーンのバイト数／トラック、及び転送レートを示す図である。  
25

図 5 3 は、図 5 2 に示すゾーン構成のディスクに、アクセス時間及びチャンネル数を考慮しないで 2 チャンネルの同時記録を行う方法を説明する図であり、(a) はゾーン 1 とゾーン 2 に分散・記録する例、(b) はゾーン 1 のみに分散・記録する例、(c) はゾーン 2 とゾーン 6 に分散・記録する例である。

図 5 4 は、図 5 2 に示すゾーン構成のディスクに、アクセス時間を考慮しないで 2 チャンネルの同時記録を行う方法を説明する図であり、(a) はゾーン 2 とゾーン 3 に分散・記録する例、(b) はゾーン 1 のみに分散・記録する例、(c) はゾーン 5 とゾーン 6 に分散・記録する例である。

図 5 5 は、図 5 2 に示すゾーン構成のディスクに、アクセス時間及びチャンネル数を考慮して、2 チャンネルの同時記録を行う方法を説明する図であり、(a) はゾーン 2 とゾーン 3 に分散・記録する例、(b) はゾーン 1 とゾーン 2 に分散・記録する例、(c) はゾーン 5 とゾーン 6 に分散・記録する例である。

図 5 6 は、総合要求性能に対して総合保持性能が優るように複数ゾーンを選択して複数チャンネルの同時記録を行うアルゴリズムを示すフローチャート（その 1）である。

図 5 7 は、総合要求性能に対して総合保持性能が優るように複数ゾーンを選択して複数チャンネルの同時記録を行うアルゴリズムを示すフローチャート（その 2）である。

図 5 8 は、総合要求性能に対して総合保持性能が優るように複数ゾーンを選択して複数チャンネルの同時記録を行うアルゴリズムを示すフローチャート（その 3）である。

図 5 9 は、総合要求性能に対して総合保持性能が優るように複数

ゾーンを選択して複数チャンネルの同時記録を行うアルゴリズムを示すフローチャート（その４）である。

図 6 0 は、Z C L V の回転制御方式のディスクに複数チャンネルのデータを同時記録するアルゴリズムを示すフローチャートである。

5

発明を実施するための最良の実施形態

図 1 1 は、本発明のアクセス制御装置の原理図である。

本発明の第 1 の原理によれば、アクセス制御装置は、スケジューリング手段 4 1 および制御手段 4 2 を備え、記録媒体への複数のアクセス要求を処理する。

10

スケジューリング手段 4 1 は、データの転送レートの変化に応じてアクセス処理の終了期限を決定し、終了期限の早い順に複数のアクセス要求の実行スケジュールを設定する。制御手段 4 2 は、実行スケジュールに従ってそれらのアクセス要求の実行を制御する。

例えば、同期転送の場合、データの転送レートは挿入されるダミー・パケットの割合に応じて刻々と変化する。スケジューリング手段 4 1 は、その時々々の転送レートに応じて動的に書き込み／読み出し処理の終了期限を決定し、終了期限の早い順に書き込み／読み出し処理を実行するようなスケジュールを設定する。そして、制御手段 4 2 は、設定されたスケジュールに従って、それらの書き込み／読み出し処理の実行を制御する。

15

20

このようなアクセス制御装置によれば、実際の転送レートに従って終了期限が決定され、それに基づいて柔軟なスケジューリングが行われる。このため、統計多重化された可変レートの映像データをリアルタイムで記録／再生する場合でも、各チャンネルの転送レート

25

に合わせたスケジューリングが行われ、より多数のチャンネルの記録／再生が可能になる。

また、本発明の第2の原理によれば、アクセス制御装置は、制御手段42および決定手段43を備え、ディスク型記録媒体への複数の  
5    のアクセス要求を処理する。

決定手段43は、記録媒体へデータを書き込む複数の書き込み要求に対して、それらの書き込み要求に対応する複数の書き込み位置が互いに近接するように、書き込み領域を決定する。制御手段42は、各書き込み要求の書き込みデータを上記書き込み領域にシーケンシャルに書き込む制御を行う。  
10    ンシャルに書き込む制御を行う。

決定手段43は、互いに近接する複数の書き込み位置を含む書き込み領域を決定し、制御手段42は、各書き込み要求の書き込みデータを、その書き込み領域内の複数の書き込み位置にシーケンシャルに書き込む制御を行う。これらの書き込み位置は、例えば、ディスク型記録媒体上に設けられたゾーン内の連続アドレスに対応する。  
15    スク型記録媒体上に設けられたゾーン内の連続アドレスに対応する。

このようなアクセス制御装置によれば、複数チャンネルの映像データの同時書き込みが要求された場合でも、それらのチャンネルのデータがまとめてシーケンシャルに書き込まれ、書き込みの際のシーク待ちや回転待ちが大幅に削減される。これにより、処理が効率化され、より多数のチャンネルの記録／再生が可能になる。例えば、図11のスケジューリング手段41および決定手段43は、後述する図12のMPU（マイクロプロセッサユニット）61に対応し、制御手段42は、MPU61、LSI62、ドライバ回路63、およびバッファメモリ64に対応する。  
20    れ、より多数のチャンネルの記録／再生が可能になる。  例えば、図11のスケジューリング手段41および決定手段43は、後述する図12のMPU（マイクロプロセッサユニット）61に対応し、制御手段42は、MPU61、LSI62、ドライバ回路63、およびバッファメモリ64に対応する。

25    以下、図面を参照しながら、本発明の実施の形態を詳細に説明す

る。

本発明においては、受け取った転送パケットからダミー・パケットを省き、有効なデータを一定のブロック単位でバッファメモリに一時蓄積する。このとき、ダミー・パケットが多いほど、有効なデータを蓄積するために多くの時間がかかることになる。そして、各  
5 チャンネルの蓄積時間に対応して終了期限を随時設定し、その終了期限に従ってスケジューリングを行う。

このように、実際の転送レートに依存する蓄積時間に応じて終了期限を柔軟に設定することで、スケジューリングの時間制約が穏やかに  
10 になり、より多数のチャンネル、またはより高速なチャンネルを処理できるようになる。

また、より厳しい条件（特に、より多数のチャンネル、またはより高速なチャンネル）で書き込みが同時に起こる場合、より転送能力のあるディスクの外周ゾーンをアクセスポイントとして、データを集中的に（時系列で連続的に）書き込むようにスケジューリングする。  
15 これにより、転送レートとシーク待ちの両方の時間制約が軽減され、より多数のチャンネルまたはより高速なチャンネルを処理できるようになる。

図 1 2 は、本発明の実施形態のアクセス制御装置を含むストレージシステムの構成図である。図 1 2 のストレージシステムは、ストレージデバイス 5 1、S T B 5 2、およびデジタル T V 5 3 を備え、これらの各装置は I E E E 1 3 9 4 回線 5 4 により互いに接続されている。S T B 5 2 は、例えば、外部のネットワークから M P E G の映像データを受信し、それを同期転送によりストレージデバイス  
20 5 1 に転送する。そして、デジタル T V 5 3 は、ストレージデバイ  
25

ス 2 5 に格納された映像データを読み出して、画面に表示する。

ストレージデバイス 5 1 において、ディスクアクセスの制御を行う回路は、ディスクアクセス制御用 M P U 6 1 (マイクロプロセッサユニット)、I E E E 1 3 9 4 L S I 6 2、ディスクドライバ 6 3、およびバッファメモリ 6 4 を含み、これらの各装置はバス 6 5 により互いに接続されている。

L S I 6 2 は、回線 6 4 とストレージデバイス 5 1 の間の通信インタフェースとして動作する。バッファメモリ 6 4 は、例えば、6 4 キロバイト (K B) の容量を有する 1 6 個の単位ブロックから構成され、回線 6 4 を介して送られてきた映像データまたは回線 5 4 へ送り出す映像データを一時的に蓄積する。

M P U 6 1 は、回線 5 4 から入力される R e a d / W r i t e 命令を受け、ディスクスケジューリングのアルゴリズムに従って、ディスク 6 6 のアクセス実行順序と読み出し／書き込み場所を決定する。そして、その順序に従って、ディスク 6 6 を搭載したディスクドライブ (不図示) に、ドライバ回路 6 3 を介してアクセスする。

図 1 3 は、M P U 6 1 によるディスクスケジューリングの原理を説明するフローチャートである。M P U 6 1 は、まず、複数チャネルの R e a d / W r i t e のリアルタイム命令に従って、バッファメモリ 6 4 の、一定容量の単位ブロックにデータを一時蓄積する (ステップ S 1)。単位ブロックのサイズは、通常、ディスクのトラックサイズに対応して決められ、6 4 K B 程度に設定される。

次に、バッファメモリ 6 4 の単位ブロックにデータを一時蓄積するのに要した時間に応じて、各チャネルの終了期限を決定する (ステップ S 2)。書き込みデータの一時蓄積の際には、受け取った転

送パケットのうち、データ・ブロック・パケットのデータのみを蓄積し、ダミー・パケットは廃棄する。このため、ダミー・パケットの出現頻度に応じて処理時間が異なり、転送レートは可変になる。次に、複数チャネルの中の最大転送レートに対応する周期毎に、SCAN-EDFに基づいてスケジューリングを行う（ステップS3）。

最大転送レートは、ダミー・パケットなしでデータ・ブロック・パケットを連続転送した場合のレートに相当し、このとき、単位ブロック当たりのデータ転送時間は最短となる。ここで、すべてのチャネルが最大転送レートでデータを転送する場合を考えると、最短のデータ転送時間毎に新たな終了期限が決定されることになる。そこで、このような場合のスケジューリングミスを防ぐため、単位ブロック当たりの最短のデータ転送時間を周期として、定期的にスケジューリングを行う。

ここでは、SCAN-EDFのアルゴリズムに基づいて、終了期限が迫っている処理を優先的にスケジューリングする。また、同じ終了期限の処理が複数ある場合には、シーク距離が短いチャネルを優先する。このように、ステップS2で決めた終了期限をSCAN-EDFに適用することで、実際の処理状況に合わせて時間制約がより穏やかになる。

図14は、このようなディスクスケジューリングの例を示している。ここでは、4つのチャネルCh1、Ch2、Ch3、およびCh4のうち、Ch1、Ch2、およびCh3の3つのチャネルではWrite処理が行われ、Ch4ではRead処理が行われている。

パケットWは、書き込みデータを含むデータ・ブロック・パケッ

トを表し、パケット R は、読み出しデータを含むデータ・ブロック・パケットを表し、パケット D は、ダミー・パケットを表す。また、バッファメモリ 64 内では、各チャネルにそれぞれ 3 つの単位ブロック 64 a が割り当てられている。

5      W r i t e 処理においては、ダミー・パケット D を除く有効パケット W のデータが、バッファメモリ 64 の 1 つの単位ブロック 64 a に一時蓄積される。このとき、単位ブロック分のデータをバッファメモリ 64 に書き込むのに要した時間により、各チャネルの終了期限が設定される。

10      そして、「最大転送レート」、「終了期限情報」、および「有効パケットとダミー・パケットの種別を時系列的に示したバイナリデータ」が、「有効データ」と共にディスク 66 に記録される。これらのデータは、バッファメモリ 64 を介して、図 15 に示すようなフォーマットでディスク 66 に記録される。最大転送レートは、例え  
15      ば、1 パケット当たりの有効データのバイト数で表される。

また、終了期限情報としては、例えば、単位ブロック分のデータの一時的蓄積に要した時間を記録してもよく、その間に受け取った有効パケットとダミー・パケットの数の合計を記録してもよい。図 15 では、後者の終了期限情報が用いられている。また、図 15 のバイナリデータとしては、有効パケットを論理“1”で表し、ダミー・  
20      パケットを論理“0”で表したバイナリシーケンスが用いられている。

これらの終了期限情報とバイナリデータは、有効データの R e a d 処理において利用される。このとき、記録されている終了期限情報を利用して R e a d 処理の終了期限が決定されるとともに、対応  
25



するバイナリデータに従ってダミー・パケットが挿入される。

これにより、TV 53のようなディスク66に対するデータのRead処理を要求した受け取り側においても、STB 52から直接映像データを受け取る場合と同様のシーケンスで、LSI 52を介して同期転送パケットを受け取ることができる。したがって、受け取り側のバッファメモリを必要以上に増やすことなく、リアルタイムの同期転送が可能になる。

あるいは、受け取り側で非同期 (Asynchronous) 転送が可能であれば、ダミー・パケットを挿入せずに有効パケットのみを送出してもよい。この場合、転送データは既にディスク66に格納されているので、受け取り側のペースで転送保証を行いながら、IEEE 1394のもう1つの転送モードである非同期転送によりREAD処理を実行することができる。

ところで、図4に示したトランスポート・パケット3は192バイトの有効データを含んでおり、バッファメモリ64の単位ブロックサイズとしてディスクトラックレベルの64KB程度を採用した場合、約340個のパケット3に相当するデータがバッファメモリ64の単位ブロックに蓄積される。したがって、パケット3から2つのデータ・ブロック・パケット4を生成した場合、約680個のデータ・ブロック・パケット4が一時蓄積されるのに要する時間から終了期限が決定される。

図14のスケジューリングの例では、説明を簡単にするため、バッファメモリ64の単位ブロック64aの容量を有効パケット4個分とし、4つの有効パケットが蓄積されるのに要した時間から終了期限が決定されるものとしている。ここで、#1～#10の各矢印

は、4つの有効パケットに対応する R e a d / W r i t e 処理を表し、矢印の番号は、スケジューリングされた処理の実行順序を表す。

また、矢印の元は終了期限の決定タイミングを表し、矢印の先は決定された終了期限を表す。このスケジューリングの概要は、次のよ

5 うになる。

# 1 : C h 4 で 4 パケット分の有効データがディスク 6 6 から読み出され、バッファメモリ 6 4 に一時蓄積される。このとき、図 1 5 に示した他の情報も有効データと共に蓄積される。

10 # 2 : 読みだした終了期限情報に従って R e a d 処理の終了期限が決定され、読みだしたバイナリデータ “1 0 1 0 1 0 1” に従って、蓄積された有効データがバッファメモリ 6 4 から同期転送で送り出される。このとき、バイナリデータの論理 “1” に対応して有効パケット R が送り出され、論理 “0” に対応してダミー・パケッ  
15 ト D が送り出される。それと同時 に、次の 4 パケット分の有効データがディスク 6 6 から読み出され、 バッファメモリ 6 4 に一時蓄積される。

# 3 : # 2 の処理の間に、まず、C h 1 と C h 3 で、4つの有効パケット W のデータのバッファメモリ 6 4 への一時蓄積が完了し、  
20 その一時蓄積時間から終了期限が決定される。このとき、図 1 5 に示した他の情報も有効データと共に蓄積される。

ここでは、C h 1 と C h 3 で、共に、4つの有効パケット W が連続して送られてきたため、それらのバイナリデータは共に “1 1 1 1” となる。また、終了期限は上記 4 有効パケット分の転送時間  
25 基づいて決められるため、C h 1 と C h 3 の終了期限は同じ時刻と

なる。そこで、現在のディスクヘッドの位置H 0が参照され、その位置により近い（シーク距離がより短い）アドレスポイントを持つC h 1のW r i t e 処理が優先的にスケジューリングされる。

# 4 : 次に、C h 1と同じ終了期限を持つC h 3のW r i t e 処理がスケジューリングされる。

# 5 : 次に、C h 2で4つの有効パケットWのデータの一時蓄積が完了し、終了期限が決定される。ここでは、4つの有効パケットWの間に2つのダミー・パケットDが送られてきたため、バイナリデータは“1 0 1 1 0 1”となり、終了期限は6パケット分の転送時間に基づいて決定される。

以下同様にして、各チャネルのR e a d / W r i t e 処理が終了期限の早い順にスケジューリングされる。この結果、# 6はC h 3、# 7はC h 4、# 8はC h 1、# 9はC h 3、# 1 0はC h 2となる。

15

このように、処理の実行順序は、バッファメモリ6 4への一時蓄積の終了順ではなく、一時蓄積に要した時間から決定された終了期限の早い順に設定される。したがって、複数のW r i t e 処理をスケジューリングする際、必ずしも一時蓄積が終了した順にディスク6 6がアクセスされるとは限らない。

20

また、図1 4の例では、各チャネル毎に単位ブロック3個分のバッファ領域6 4 aを持ち、終了期限の変動に応じて、ディスク6 6との間の転送に2ブロック分を利用し、L S I 6 2との間の転送に1ブロック分を利用している。このように、バッファメモリ6 4の容量は限られているため、終了期限にも上限を設けておく必要があ

25

る。

この例では、一時蓄積に要する時間は4～8パケットの転送時間の範囲である。そこで、最も長い8パケットの転送時間に基づいて終了期限が設定された直後に、最大転送レートでデータがバッファメモリ64に入力された場合を考えてみる。この場合、既に蓄積されている1ブロック分のデータがディスク66に書き込まれる間に、2ブロック分のデータがバッファメモリ64に蓄積されることになる。したがって、各チャンネル毎に少なくとも3ブロック分のバッファ領域が必要であり、終了期限は8パケットの転送時間内に設定される必要がある。

言い換えれば、終了期限の上限は、バッファメモリ64の利用可能な領域に最大転送レートで有効データを蓄積するのに要する蓄積時間により決定される。ここでは、この蓄積時間は、最大転送レートの半分の転送レートの場合の単位ブロック当たりの一時蓄積時間（8パケットの転送時間）に一致しており、転送レートはそれより小さくならないものと仮定している。

また、終了期限情報として有効パケットおよびダミー・パケットの数の合計を用いた場合、これを時間または時刻へ変換することは容易である。ここでは、終了期限情報の範囲は4～8パケットであり、IEEE1394における1パケットの転送時間は125  $\mu$ sである。したがって、4～8パケットを転送時間に換算すると、500  $\mu$ s～1msとなり、終了期限は、開始時刻から500  $\mu$ s～1ms経過した時刻となる。開始時刻としては、バッファメモリ64への一時蓄積が完了した時刻が用いられる。

次に、図16は、同期転送パケットにダミー・パケットが含まれ

ない場合のディスクスケジューリングの例を示している。この場合は、ダミー・パケットがないため、各チャネルの処理の開始時刻および転送レートが同じであれば、それらの処理の終了期限は同じになる。そこで、SCAN-EDFのアルゴリズムに基づき、終了期限が同じ2つ以上の処理については、シーク方向が同じでシーク距離の短い順に実行順序が設定される。

図16の例では、Ch4の2回のRead処理(#1および#2)から始まって、Ch2のWrite処理(#3)に移り、シーク方向を変えてCh4(#4)、Ch3(#5)、Ch1(#6)の順に処理されるようなスケジュールが設定される。その後、#7はCh1、#8はCh3、#9はCh4、#10および#11はCh2、#12はCh4、#13はCh3、#14はCh1となる。

次に、図17から図22までを参照しながら、MPU51によるスケジューリング処理について詳細に説明する。MPU51は、実行予定の各チャネルの処理を登録したスケジュールテーブル(不図示)を保持しており、このテーブルを用いてディスクアクセスのスケジューリングを行う。

図17は、Nチャネルを対象に2N個(各チャネル当たり2個)の処理命令を受け付ける場合のスケジュールテーブルを示している。図17のスケジュールテーブル70の各要素Order(I)(I=1, 2, ..., 2N)は、終了期限T、Read/Write処理の識別情報R/W、チャネル番号C、およびディスク66上のブロックアドレスAを含み、実行予定の1つのRead/Write処理を表している。同図は、スケジュールテーブル70にm個の要素が登録された状態を示しており、それらのm個の要素は終了期限T

の早い順に並べられている。

また、Order (1) に含まれる各データの添え字  $i$  は、対応する処理の対象となるチャネルの番号を表し、 $C_i = i$  である。Order (m-1)、Order (m) に含まれる各データの添え字  $j$ 、 $k$  についても同様である。また、 $W_i$  は Write 処理を、 $R_j$ 、 $R_k$  は Read 処理を示す。

図 18 は、Write 処理のスケジューリングおよび実行のフローチャートである。同図のフローチャートで使用されている変数  $m$  は、スケジュールテーブル 70 に登録されている要素 Order (I) の個数を示す。

MPU 51 は、まず、いずれかのチャネル  $k$  で単位ブロック分の書き込みデータがバッファメモリ 64 に一時蓄積されたかどうかを判定する (ステップ S11)。一時蓄積が終了していなければステップ S11 の判定を繰り返す。

15 チャネル  $k$  で一時蓄積が終了すると、次に、その一時蓄積に要した時間に従ってチャネル  $k$  の Write 処理の終了期限  $T_k$  を算出する (ステップ S12)。一時蓄積時間は、チャネル  $k$  の転送レートによって異なるため、終了期限  $T_k$  もそれによって異なってくる。

チャネル  $k$  の転送レートは、ダミー・パケットの割合によって変化するが、単位ブロック 2 個分のデータを転送する間には大きく変化しないと考えられる。したがって、次の単位ブロック分のデータの一時蓄積時間も同じ程度であり、既に蓄積されたデータをこの時間内にディスク 66 に書き込めばよいことになる。そこで、例えば、タイマから取得した現時刻に一時蓄積時間を加算して、終了期限  $T_k$  を算出する。

次に、未処理の $m$ 個の $W r i t e$ 処理を終了期限の早い順に並べたスケジュールテーブル70の最下位に、チャンネル $k$ の $W r i t e$ 処理を登録する（ステップS13）。すなわち、変数 $m$ の値を“1”インクリメントした後、 $O r d e r (m)$ に $T_k$ を登録する。このとき、 $O r d e r (m)$ には、同時に、 $W_k$ 、 $C_k$ 、および $A_k$ も登録される。

次に、登録された $O r d e r (m)$ を含めて、 $m$ 個の要素の終了期限 $T$ を比較し、早い順に要素を並べ替えて（ステップS14）、ステップS11に戻り、ステップS11以降の処理を繰り返す。ステップS11～ステップS14の処理は、あるチャンネルの単位ブロックのデータがバッファメモリ64に蓄積される毎に、スケジュールテーブル70に新たな要素を追加して、スケジュールテーブル70に登録された要素を終了期限の早いものから順に、ソートする処理である。これにより、スケジュールテーブル70には、常に、終了期限の早いものから順に、要素 $O r d e r (1)$ 、 $O r d e r (2)$ 、... が登録される。

ステップS11～S14の処理と並行して、ステップS15～ステップS17のループ処理が、MPU51により実行される。

このループ処理において、まず、 $m=0$ かどうかを判定する（ステップS15）。この判定は、スケジュールテーブル70に要素 $O r d e r (1)$ が登録されているか判断する処理である。

$m=0$ でなければ、未処理の $W r i t e$ 処理が残っていると判断し、スケジュールテーブル70を参照して、その先頭要素 $O r d e r (1)$ に登録された $W r i t e$ 処理の実行をドライバ回路63に指示する（ステップS16）。これにより、ドライバ回路63は、

バッファメモリ 64 に蓄積された  $Order(1)$  に登録されたチャンネル  $i$  のデータを、ディスク 66 上のアドレス  $A_i$  の位置に書き込む。

次に、MPU 61 は、スケジュールテーブル 70 において、登録  
5 されている  $Order(2)$  以下の要素の番号を 1 つずつ繰り上げる (ステップ S17)。ここでは、 $I = 2, 3, \dots, m$  について、 $Order(I-1) = Order(I)$  の置き換えを実行し、変数  $m$  の値を “1” デクリメントする。そして、ステップ S15 以降の処理を繰り返す。

10 ステップ S15 において  $m = 0$  であれば、Write 処理はすべて終了していると判断し、ステップ S11 に移行する。

また、図 19 は、Read 処理のスケジューリングおよび実行を説明するフローチャートである。各チャンネルではバッファメモリ 64 の単位ブロック 2 個分のデータがドライバ回路 63 によりディスク 66 から先読みされ、バッファメモリ 64 に一時蓄積される (ス  
15 テップ S21)。今、チャンネル  $k$  で最初のブロックのデータがバッファメモリ 64 から LSI 62 へ転送中であり、次のブロックのデータは先読みが終了したとする。

この時、MPU 61 は、まず、いずれかのチャンネルで単位ブロッ  
20 ク分の読み出しデータがバッファメモリ 64 から送り出されたかどうかを判定する (ステップ S22)。送り出しが終了していなければステップ S22 の判定を繰り返す。

そして、ステップ S22 で、チャンネル  $k$  のデータの送り出しが終了したと判定すると、既に、先読みされているチャンネル  $k$  の次のブ  
25 ロックのデータの終了期限情報に従って、チャンネル  $k$  の Read 処



理の終了期限  $T_k$  を算出する（ステップ S 2 3）。

ディスク 6 6 から読み出されたバイナリデータに従って読み出しデータを転送する場合、転送時間は、書き込み時のバッファメモリ 6 4 での一時蓄積時間を表す終了期限情報によって決まってくる。

- 5   そこで、例えば、タイマから取得した現時刻に終了期限情報に対応する時間を加算して、終了期限  $T_k$  を算出する。ドライバ回路 6 3 は、この終了期限  $T_k$  までに、次の単位ブロック分のデータをディスク 6 6 から先読みすればよい。

- 次に、図 1 8 のステップ S 1 3 と同様に、未処理の  $m$  個の R  
10   e a d 処理を含むスケジュールテーブル 7 0 の最下位に、チャンネル  $k$  の R e a d 処理を登録する（ステップ S 2 4）。そして、図 8 のステップ S 1 4 と同様に、 $m$  個の要素を終了期限の早い順に並べ替えて（ステップ S 2 5）、ステップ S 2 2 ~ S 2 5 の処理を繰り返す。

- 15   M P U 6 1 は、ステップ S 2 2 ~ S 2 5 のループ処理と並行して、ステップ S 2 6 ~ S 2 8 のループ処理を実行する。

すなわち、まず、 $m = 0$  かどうかを判定する（ステップ S 2 6）。

- $m = 0$  でなければ、未処理の R e a d 処理が残っていると判断し、スケジュールテーブル 7 0 を参照して、先頭要素 O r d e r ( 1 )  
20   に登録された R e a d 処理の実行をドライバ回路 6 3 に指示する（ステップ S 2 7）。そして、ドライバ回路 6 3 は、ディスク 6 6 上のアドレス  $A_i$  の位置からチャンネル  $i$  のデータを読み出し、バッファメモリ 6 4 に格納する。

- 次に、M P U 6 1 は、図 1 8 のステップ S 1 7 と同様に、ス  
25   ケジュールテーブル 7 0 において O r d e r ( 2 ) 以下の要素の番

号を1つずつ繰り上げ（ステップS 2 8）、再び、ステップS 2 6以降の処理を繰り返す。そして、ステップS 2 6において $m=0$ であれば、R e a d 処理はすべて終了していると判断し、ステップS 2 2に移行する。

5       また、W r i t e 処理とR e a d 処理が混在する場合は、図2 0に示すような処理が行われる。M P U 3 1は、まず、いずれかのチャンネルでバッファメモリ6 4へのアクセスが終了したかどうかを判定する（ステップS 3 1）。アクセスが終了していなければステップS 3 1の判定を繰り返す。

10       そして、ステップS 3 1において、チャンネルkのバッファメモリ6 4へのアクセスが終了したと判定すると、次に、終了したアクセスの種類がW r i t e 処理に伴う一時蓄積とR e a d 処理に伴う送り出しのいずれであるかを判定する（ステップS 3 2）。アクセスが一時蓄積であれば、図1 8のステップS 1 2と同様にして、一時蓄積時間から終了期限 $T_k$ を算出する（ステップS 3 3）。一方、  
15       アクセスが送り出しであれば、図1 9のステップS 2 3と同様にして、次のブロックのデータの終了期限情報から終了期限 $T_k$ を算出する（ステップS 3 4）。次に、図1 8のステップS 1 3と同様にして、スケジュールテーブル7 0の最下位にチャンネルkの処理を  
20       登録する（ステップS 3 5）。このとき、W r i t e 処理の場合は $W_k$ が登録され、R e a d 処理の場合は $R_k$ が登録される。

次に、図1 8のステップS 1 4と同様にして、スケジュールテーブル7 0の要素を並べ替え（ステップS 3 6）、ステップS 3 1～S 3 6のループ処理を繰り返す。また、上記ループ処理と並行して、  
25       ステップS 3 7～S 4 1のループ処理を実行する。すなわち、まず、

$m = 0$ かどうかを判定する（ステップS 3 7）。

$m = 0$  でなければ、スケジュールテーブル7 0を参照して、先頭要素Order（1）に登録された処理の種類をチェックする（ステップS 3 8）。そして、「W」が登録されていれば、Write処理の実行をドライバ回路6 3に指示し（ステップS 3 9）、「R」が登録されていれば、Read処理の実行をドライバ回路6 3に指示する（ステップS 4 0）。

次に、図1 8のステップS 1 7と同様にして、スケジュールテーブル7 0においてOrder（2）以下の要素の番号を1つずつ繰り上げ（ステップS 4 1）、ステップS 3 7に戻る。そして、ステップS 3 7において $m = 0$ であれば、Read/Write処理はすべて終了していると判断し、ステップS 3 1に移行する。

ところで、図1 8のステップS 1 4、図1 9のステップS 2 5、および図2 0のステップS 3 6においてスケジュールテーブル7 0の要素を並べ替える場合、終了期限Tの比較方法に応じていくつかのアルゴリズムが考えられる。

例えば、図1 7において新たに登録された要素を1つ上の順位の要素と比較するアルゴリズムは、図2 1のようになる。このアルゴリズムでは、MPU 6 1は、まず、新たに登録されたOrder（ $m$ ）の終了期限 $T_k（m）$ をOrder（ $m - 1$ ）の終了期限 $T_j（m - 1）$ と比較し、 $T_k（m） > T_j（m - 1）$ であれば、並べ替えを終了する。

また、 $T_k（m） = T_j（m - 1）$ であれば、現在のヘッドのブロックアドレスAh、Order（ $m$ ）のブロックアドレスAk（ $m$ ）、およびOrder（ $m - 1$ ）のブロックアドレスAj（ $m - 1$ ）の

関係をチェックする。そして、 $A_k(m) - A_h > A_j(m-1) - A_h$  であれば、 $Order(m)$  の方が  $Order(m-1)$  よりもヘッドのシーク時間が長くなると判断して、並べ替えを終了する。

- 5       $\{T_k(m) = T_j(m-1) \text{ かつ } A_k(m) - A_h \leq A_j(m-1) - A_h\}$ 、または  $T_k(m) < T_j(m-1)$  であれば、 $Order(m)$  と  $Order(m-1)$  を入れ替える。そして、 $m$  の値を “1” デクリメントして、同様の処理を繰り返す。

10      多くの場合、新たに登録された処理の終了期限は既に登録されている処理のそれよりも遅いことが期待できるので、このようなアルゴリズムによれば、並べ替え処理の時間が最小限に押さえられる。

また、図 17 において新たに登録された要素を、二分探索手法を用いてスケジュールテーブル 70 に登録するアルゴリズムは、図 22 のようになる。このアルゴリズムでは、MPU 61 は、まず、 $Order(m)$  の終了期限  $T_k(m)$  を  $Order(m/2)$  の終了期限  $T_j(m/2)$  と比較する。

そして、 $T_k(m) > T_j(m/2)$  であれば、次に、 $Order(m/2)$  と  $Order(m)$  の間のさらに半分の順位の要素  $Order(3m/4)$  を比較対象とし、 $T_k(m)$  を  $T_j(3m/4)$  と比較する。一方、 $T_k(m) < T_j(m/2)$  であれば、次に、 $T_k(m)$  を  $T_j(m/4)$  と比較する。

25      このような比較処理を繰り返して、 $T_k(m)$  が属する範囲を徐々に絞り込んでいき、最後に確定した順位に  $Order(m)$  を挿入する。これにより、2 のべき乗程度の回数で比較が終了し、並べ替えが比較的短時間で終了する。

次に、図 2 3 から図 2 9 までを参照しながら、複数のチャンネルでリアルタイムの書き込み要求が発生した場合に、ディスク 6 6 上の適切な書き込み領域を割り当てるスケジューリング方法について説明する。

- 5 前述したように、通常、ディスク 6 6 には 1 つ以上のトラックからなる複数のゾーンが設けられている。Z C A V 方式の場合、外周のゾーンの記憶容量は内周のゾーンのそれよりも大きいため、外周のゾーンの転送レートは内周のゾーンのそれよりも大きくなる。そこで、このようなゾーンによる転送レートの違いを考慮し、状況に  
10 応じて書き込み対象のゾーンを動的に変更することにする。

- 図 2 3 は、リアルタイムの複数の書き込み要求に対して、W r i t e 処理の数に応じてゾーンを決定する処理の第 1 の原理を説明するフローチャートである。M P U 6 1 は、まず、複数チャンネルの R e a d / W r i t e のリアルタイム命令に従い、一定のブロック単位  
15 位でデータをバッファメモリ 6 4 に一時蓄積する（ステップ S 5 1）。上述したように、単位ブロックのサイズは、通常、6 4 K B 程度である。

- 次に、リアルタイムの W r i t e 命令の実行数が増えた場合には、その実行数に従ってディスク 6 6 上の書き込みゾーンをより外周に変更し（ステップ S 5 2）、W r i t e 命令の実行数が減った場合  
20 には、その実行数に従って書き込みゾーンをより内周に変更する（ステップ S 5 3）。

- この方法では、W r i t e 命令の実行数とゾーンとがあらかじめ対応付けられており、同時に実行する W r i t e 処理の数に応じて  
25 書き込みゾーンを移動することで、転送レートの最適化が図られる。

例えば、M P U 6 1 は、ステップ S 5 2 においては、書き込みアドレスを実行数に対応する、より外周のゾーンに移動し、ステップ S 5 3 においては、書き込みアドレスを実行数に対応する、より内周のゾーンに移動する。このように、W r i t e 処理の数が増えた  
5 場合に、より転送レートの高い外周のゾーンを利用することで、処理効率が向上する。

また、図 2 4 は、リアルタイムの複数の書き込み要求に対して、W r i t e 処理の転送レートに応じてゾーンを決定する処理の第 2 の原理を説明するフローチャートである。M P U 6 1 は、まず、複  
10 数チャンネルの R e a d / W r i t e のリアルタイム命令に従い、一定のブロック単位でデータをバッファメモリ 6 4 に一時蓄積する（ステップ S 6 1）。

次に、リアルタイムの W r i t e 命令の実行数が増えた場合には、それらの命令の実行レートの合計に従ってディスク 3 6 上の書き込  
15 みゾーンをより外周に変更し（ステップ S 6 2）、W r i t e 命令の実行数が減った場合には、それらの命令の実行レートの合計に従って書き込みゾーンをより内周に変更する（ステップ S 6 3）。

この方法では、複数の W r i t e 命令が要求する転送レートの総和と各ゾーンの転送レートとの関係を考慮してゾーンを移動すること  
20 とで、図 2 3 の方法よりさらに綿密な最適化が図られる。

M P U 6 1 は、ステップ S 6 2 においては、例えば、複数の W r i t e 命令が要求する転送レートの総和が現在のヘッド位置に対応するゾーンの基準転送レートを上回るならば、書き込みアドレスをより外周のゾーンに移動する。

25 また、ステップ S 6 3 においては、例えば、転送レートの総和が

現在のゾーンの基準転送レートを下回り、かつ、より内周のゾーンの基準転送レートがその総和を上回るならば、書き込みアドレスをそれより内周のゾーンに移動する。このように、複数のWrite命令が要求する転送レートの総和に応じて、より最適なゾーン領域  
5 に移動することで、ディスク66を効率的に使用して、ディスク66へのアクセス効率を向上することができる。

図25は、ディスク66上の複数のゾーンと各ゾーンの転送レートの例を示している。ディスク36は、6つのゾーンZ1～Z6に分割され、ゾーンZ1、Z2、Z3、Z4、Z5、Z6の容量は、  
10 それぞれ、1トラック当たり92KB（キロバイト）、100KB、108KB、116KB、124KB、132KBである。

ディスク66の回転数を10000rpm（6ms／回転）とすると、ゾーンZ1、Z2、Z3、Z4、Z5、Z6の転送レートは、それぞれ、15.4MB/s、16.8MB/s、18.1MB/s、  
15 s、19.5MB/s、20.9MB/s、22.3MB/sとなる。一般に、最内周のゾーンの転送レートは最外周のゾーンの60％程度である。

図26は、図23のゾーン決定処理に従って、図25のようなゾーンにデータを書き込む処理の例を示している。まず、Write  
20 処理のチャンネル数が1（Ch1）の場合は、最内周のゾーンZ1が選択され、トラックの方向（円周方向）に沿ってCh1、Ch1、Ch1、Ch1、...の順に、ゾーンZ1の連続アドレスにデータが書き込まれる。また、チャンネル数が2（Ch1、Ch2）の場合は、ゾーンZ2が選択され、Ch1、Ch2、Ch1、Ch2、...  
25 の順に、ゾーンZ2の連続アドレスにデータが書き込まれる。

チャンネル数が3 (Ch 1 ~ Ch 3) の場合は、ゾーン Z 3 が選択され、Ch 1、Ch 2、Ch 3、... の順に、ゾーン Z 3 の連続アドレスにデータが書き込まれる。また、チャンネル数が4 (Ch 1 ~ Ch 4) の場合は、ゾーン Z 4 が選択され、Ch 1、Ch 2、Ch 3、Ch 4、... の順に、ゾーン Z 4 の連続アドレスにデータが書き込まれる。チャンネル数が5 (Ch 1 ~ Ch 5) の場合は、ゾーン Z 5 が選択され、Ch 1、Ch 2、Ch 3、Ch 4、Ch 5、... の順に、ゾーン Z 5 の連続アドレスにデータが書き込まれる。また、チャンネル数が6 (Ch 1 ~ Ch 6) の場合は、ゾーン Z 6 が選択され、Ch 1、Ch 2、Ch 3、Ch 4、Ch 5、Ch 6、... の順に、ゾーン Z 6 の連続アドレスにデータが書き込まれる。

また、図 2 4 のゾーン決定処理に従ってデータを書き込む場合は、各ゾーン毎に基準転送レートが設定され、Write 処理の転送レートの総和をこの基準転送レートと比較して、書き込みゾーンが決定される。各 Write 処理の転送レートは、例えば、バッファメモリ 6 4 における単位ブロック当たりの一時蓄積時間から計算される。

基準転送レートとしては、図 2 5 に示した各ゾーンの転送レート以下の値が用いられる。ここでは、シーク待ち、回転待ちの時間を考慮して、各ゾーンの転送レートの 3 0 % 程度の値を用いることにし、ゾーン Z 1、Z 2、Z 3、Z 4、Z 5、Z 6 の基準転送レートを、それぞれ、5. 0 MB / s、5. 5 MB / s、6. 0 MB / s、6. 5 MB / s、7. 0 MB / s、7. 5 MB / s とする。

まず、Write 処理の転送レートの総和が 5. 0 MB / s 以下の場合は、最内周のゾーン Z 1 が選択され、図 2 6 と同様にして、



ゾーン Z 1 の連続アドレスにデータが書き込まれる。また、転送レートの総和が  $5.0 \text{ MB/s}$  より大きく  $5.5 \text{ MB/s}$  以下の場合、ゾーン Z 2 の連続アドレスにデータが書き込まれる。

転送レートの総和が  $5.5 \text{ MB/s}$  より大きく  $6.0 \text{ MB/s}$  以下の場合は、ゾーン Z 3 の連続アドレスにデータが書き込まれ、それが  $6.0 \text{ MB/s}$  より大きく  $6.5 \text{ MB/s}$  以下の場合は、ゾーン Z 4 の連続アドレスにデータが書き込まれる。また、転送レートの総和が  $6.5 \text{ MB/s}$  より大きく  $7.0 \text{ MB/s}$  以下の場合は、ゾーン Z 5 の連続アドレスにデータが書き込まれ、それが  $7.0 \text{ MB/s}$  より大きく  $7.5 \text{ MB/s}$  以下の場合は、ゾーン Z 6 の連続アドレスにデータが書き込まれる。

このように、各チャネルのデータは、ディスク 66 上の同じゾーンまたは近接したゾーンに集中して、かつ、スケジューリングされた順序に従ってできる限りシーケンシャルに書き込まれる。これにより、ディスク 66 のシーク待ち、回転待ち等の時間を短縮することができる。

また、割り当てられたゾーンが実行時に一杯の場合（空き領域がない場合）は、自動的により外側の隣接するゾーンが選択され、外側のゾーンがすべて一杯の場合は、内側のゾーンが選択される。

図 27 は、図 23 のゾーン決定処理に基づく Write 処理のフローチャートである。ストレージデバイス 51 は、まず、N チャネルの同時 Write 命令を受け付けてそれらを実行し（ステップ S71）、同時 Write 処理のチャネル数の増減があるかどうかをチェックする（ステップ S72）。

チャネル数が増えた場合は、書き込みゾーンを 1 つ外側に移動し、

チャンネル数  $N$  を 1 だけインクリメントして (ステップ S 7 3)、 $N$  チャンネルの同時 *Write* 処理をスケジューリングされた順序で実行する (ステップ S 7 4)。このとき、各チャンネルのデータは、選択されたゾーンにシーケンシャルに書き込まれ、ステップ S 7 2 以降の処理が繰り返される。

ステップ S 7 2 においてチャンネル数が減った場合は、書き込みゾーンを内側に移動し、チャンネル数  $N$  を 1 だけデクリメントして (ステップ S 7 5)、 $N = 0$  となったかどうかをチェックする (ステップ S 7 6)。 $N = 0$  でなければ、ステップ S 7 4 以降の処理を行う。

10    また、ステップ S 7 2 においてチャンネル数が変化していない場合は、書き込みゾーンを移動せずにステップ S 7 4 以降の処理を行う。そして、ステップ S 7 6 において  $N = 0$  となれば、同時 *Write* 処理がすべて終了したと判断し、処理を終了する。

ところで、図 2 5 に示したような内周と外周の転送レートが異なるディスク 6 6 では、内周ゾーンに集中してデータを書き込むことが困難である。この場合、内周と外周のゾーンを対にして交互にアクセスすることで、ディスク全体で転送レートが平均化され、一定の転送レートが得られると考えられる。例えば、図 1 2 の 6 つのゾーンの平均転送レートは、 $18.8 \text{ MB/s}$  である。

20    図 2 8 は、このような *Write* 処理のフローチャートである。ストレージデバイス 5 1 は、まず、複数チャンネルの *Write* のリアルタイム命令に従い、一定のブロック単位でデータをバッファメモリ 6 4 に一時蓄積する (ステップ S 8 1)。

次に、ドライバ回路 6 3 は、ゾーン対の片方のゾーンに対して、

25    複数チャンネルの *Write* 命令に対応する実行数分のブロックデー

データを連続して書き込み（ステップS 8 2）、ゾーン対の他方のゾーンにヘッドを移動する（シークする）（ステップS 8 3）。

次に、移動先のゾーンに対して、複数チャンネルのW r i t e 命令に対応する実行数分のブロックデータを連続して書き込み（ステップS 8 4）、ゾーン対の他方のゾーンにヘッドを戻す（ステップS 8 5）。

次に、書き込みデータが終了したかどうかを判定し（ステップS 8 6）、データが終了していなければ、ステップS 8 2以降の処理を繰り返す。そして、ステップS 8 6においてデータが終了すれば、  
10 処理を終了する。

この方法によれば、ゾーン対となる内周と外周のゾーン間をヘッドが交互に移動しながら、各ゾーンにシーケンシャルにデータが書き込まれる。言い換えれば、データはディスク36上の一部分に集中して書き込まれるのではなく、ゾーン単位で分散させながら書き  
15 込まれる。これにより、ディスク全体で転送レートが平均化されるため、処理効率が向上する。

図29は、図28の書き込み処理の例を示している。W r i t e 処理のチャンネル数を3（C h 1～C h 3）とし、最内周のゾーンZ 1と最外周のゾーンZ 6をゾーン対とすると、まず、ゾーンZ 1に  
20 おいて、C h 1、C h 2、C h 3、... の順に連続アドレスにデータが書き込まれ、次に、ゾーンZ 6にシークして、C h 1、C h 2、C h 3、... の順に連続アドレスにデータが書き込まれる。このような動作がデータの書き込みが終了するまで繰り返され、ディスクヘッドはゾーンZ 1とゾーンZ 6の間を往復しながら、3チャンネルのデータの連続書き込みを行う。  
25

以上説明したように、ディスクアクセスの制御は、主として、図 12 の M P U 6 1 により行われる。M P U 6 1 は、図 30 に示すように、マイクロプロセッサ 7 1 とメモリ 7 2 を含む。メモリ 7 2 は、例えば、R O M (read only memory)、R A M (random access memory) 等を含み、制御に用いられるプログラムとデータを格納する。マイクロプロセッサ 7 1 は、メモリ 7 2 を利用してプログラムを実行することにより、必要な処理を行う。

バス 7 5 に接続された媒体駆動装置 7 3 は、可搬記録媒体 7 4 を駆動し、その記録内容にアクセスする。可搬記録媒体 7 4 としては、メモリカード、フロッピーディスク、C D - R O M (Compact Disk Read Only Memory)、光ディスク、光磁気ディスク (Magneto-Optical disk) 等、任意のコンピュータ読み取り可能な記録媒体が用いられる。この可搬記録媒体 7 4 に上述のプログラムとデータを格納しておき、必要に応じて、それらを M P U 6 1 のメモリ 7 2 にロードして使用することもできる。

さらに、M P U 6 1 は、L S I 6 2 を介して、外部のネットワークから上述のプログラムとデータを受け取り、それらをメモリ 7 2 にロードして使用することもできる。

本発明は、ホームネットワークにおける映像／音声データの処理だけでなく、データをリアルタイムで処理しなければならないような任意の用途に適用することができる。例えば、処理対象のデータをコンピュータシステムへ取り込む場合にも、同様の制御が可能である。また、アクセス対象としては、磁気ディスク、光ディスク、光磁気ディスクを始めとして、メモリカード等も含む任意の記録媒体を用いることができる。

本発明によれば、実際の書き込みデータの転送レートに従って終了期限を決め、それに基づいてディスクアクセスのスケジューリングを行うことで、多数のチャネルの記録／再生が可能になる。また、リアルタイムの複数の書き込み要求に対して書き込み領域による転送レートの違いを利用することで、処理が効率化され、さらに多数のチャネルの記録／再生が可能になる。

図 3 1 から図 3 3 は、本発明を、記録媒体として A S M O に適用した実施形態の記録方式を説明する図である。尚、本発明は、A S M O に限定されるものではなく、ランド・グループ記録方式を採用している他の記憶媒体にも適用可能である。

図 3 1 から図 3 3 では、理解を容易にするために、論理ゾーン L Z 1、L Z 2、L Z 3 の 3 つの論理ゾーンにデータを記録する例を示している。

図 3 1 に示すように、各論理ゾーン L Z 1、L Z 2、L Z 3 は、隣接するグループ 1 0 1 とランド 1 0 2 を有し、欠陥セクタに対処するために、グループ 1 0 1 とランド 1 0 2 のそれぞれに後続して、交替セクタ 1 0 4、1 0 5 が設けられている。

図 3 2 は、1 チャネルのデータを論理ゾーン L Z 1、L Z 2、L Z 3 にシーケンシャルに記録する方法を説明する図である。

同図 (a) は、論理ゾーン単位で記録する例であり、論理ゾーン L Z 1、L Z 2、L Z 3 の順に、1 ~ 6 の順序でデータが記録される。すなわち、この場合、各論理ゾーンにおいて、グループ 1 0 1、ランド 1 0 2 の順にデータが記録される。

同図 (b) は、グループ 1 0 1 のみに記録する例であり、論理ゾーン L Z 1、L Z 2、L Z 3 の順に、それぞれのグループ 1 0 1 に、

データが順に記録される。同図（c）は、ランド102のみに記録する例であり、論理ゾーンLZ1、LZ2、LZ3の順に、それぞれのランド102に、データが順に記録される。

図33は、2チャンネルのデータを論理ゾーンLZ1、LZ2、  
5 LZ3に同時記録する方法を説明する図である。

同図において、1-1～1-3はチャンネルCh1のデータ、  
2-1～2-3はチャンネルCh2のデータを示している。この  
場合、論理ゾーンLZ1、LZ2、LZ3の順に、グループ101  
とランド102に交互にデータが記録されるが、チャンネルCh1  
10 のデータは論理ゾーンLZ1、LZ2、LZ3のグループ101に  
記録され、チャンネルCh2のデータは論理ゾーンLZ1、LZ2、  
LZ3のランド102に記録される。このように、チャンネルCh  
1のデータとチャンネルCh2のデータを、グループ101とラン  
ド102に分けて記録することで、一方のチャンネルの記録データ  
15 が削除された場合でも、他方のチャンネルのデータの再生に支障が  
及ぶことはない。また、記録データが削除された場所に、新たな  
チャンネルのデータを集中して高速に記録することができる。

図34は、チャンネルCh1、Ch2の2チャンネル同時記録を、  
図33（a）に示す方法で行った後に、チャンネルCh2の記録削  
20 除を行い、その後チャンネルCh1の記録データのガーベージコレ  
クションを実施する処理の例を示す図である。

まず、同図（a）に示すように、論理ゾーンLZ1、LZ2、L  
Z3のグループ101にチャンネルCh1のデータを、論理ゾーン  
LZ1、LZ2、LZ3のランド102にチャンネルCh2のデー  
25 タを同時記録したとする。この場合、ヘッドのシークは不要である。

次に、同図（b）に示すように、論理ゾーンL Z 1、L Z 2、L Z 3のランド1 0 2からチャンネルC h 2のデータを削除したとする。この場合、チャンネルC h 1のデータは論理ゾーンL Z 1、L Z 2、L Z 3のグループ1 0 1に連続して記録されているので、チャンネルC h 1のデータの再生はスムーズに実行できる。また、論理ゾーンL Z 1、L Z 2、L Z 3のランド1 0 2に、新たに、チャンネルC h 2'のデータを記録するようにすることも可能となる。

また、上述のようにしてチャンネルC h 2のデータを削除した後、論理ゾーンL Z 3以降に、新たに、2チャンネルの同時記録を実行したい場合には、同図（c）に示すようにして、チャンネルC h 1のデータのガーベージコレクションを実施する。この場合、論理ゾーンL Z 1のランド1 0 2に論理ゾーンL Z 2のグループ1 0 1に記録されたチャンネルC h 1のデータが移動され、論理ゾーンL Z 2のグループ1 0 1に論理ゾーンL Z 3のチャンネルC h 1のデータが移動される。この結果、同図（c）に示すように、論理ゾーンL Z 3のグループ1 0 1とランド1 0 2が共に空き領域となる。このことにより、同図（e）に示すように、論理ゾーンL Z 3以降のグループ1 0 1とランド1 0 2に、それぞれ、チャンネルC h 3、C h 4のデータを同時記録することが可能になる。

図3 3及び図3 4の動作を実現する本実施形態の処理手順を、図3 5のフローチャートを参照しながら説明する。

まず、記録、再生、または削除命令をスタック（プッシュ・アップ・スタック）に格納する（ステップS 9 1）。

次に、スタックに命令があるか判定し（ステップS 9 2）、命令がなければ処理を終了する。

一方、ステップ S 9 2 で、命令が存在すると判定した場合には、スタックから命令を取り出し、その命令が 1 c h あるいは 2 c h のいずれの記録命令、再生命令、または削除命令であるか判定する（ステップ S 9 3）。

5     そして、1 c h の記録命令であれば、論理ゾーン、グループ、またはランドに沿って記録する（ステップ S 9 4）。また、2 c h の記録命令であれば、一方のチャンネルをグループに沿って、他方のチャンネルをランドに沿って記録する（ステップ S 9 5）。ステップ S 9 4、S 9 5 の処理の後、ステップ S 9 2 に戻る。

10    また、ステップ S 9 3 で命令が 1 c h あるいは 2 c h のいずれの記録命令でもないと判定した場合には、次に、再生命令または削除命令のいずれであるか判定する（ステップ S 9 6）。そして、再生命令であれば、1 c h の再生を行い（ステップ S 9 7）、ステップ S 9 2 に戻る。

15    一方、ステップ S 9 6 で削除命令と判定した場合には、次に、その削除命令が 2 c h 記録の片方の削除であるか判定する（ステップ S 9 8）。すなわち、2 c h 同時記録した場合の片方のチャンネルの削除であるか判定する（図 3 3 参照）。

20    そして、2 c h 記録の片方の削除ではなく、1 c h 記録の削除の命令であれば、指定された 1 c h 記録を削除し（ステップ S 9 9）、ステップ S 9 2 に戻る。すなわち、図 3 2 に示すような 1 c h 記録の削除であれば、論理ゾーン、グループ、またはランドから指定されたチャンネルの記録を削除する。

25    一方、ステップ S 9 8 で 2 c h 同時記録した場合の片方のチャンネルの削除命令であれば、その片方のチャンネルの記録を論理ゾー



ンのグループまたはランドから削除する（ステップS 1 0 0）。この場合、論理ゾーンのグループまたはランドに空きが生じる。

次に、ディスク上に論理ゾーンの空き領域が十分にあるか判定する（ステップS 1 0 1）。そして、空き領域が十分にあれば、ステップS 9 2に戻るが、空き領域が不足していれば、次の2 c h 同時記録に備え、ステップS 1 0 0で削除されなかったチャンネルの記録を、ステップS 1 0 0でグループまたはランドに空きが生じた論理ゾーンにガーベージコレクションする（ステップS 1 0 2）。

このガーベージコレクションは、図3 3（b）、（c）に示す方法により行う。これにより、空き領域となる論理ゾーンが増加する。ステップS 1 0 2の処理の後、ステップS 9 2に戻る。

以上のようにして、2 c hの同時記録において、グループ或いはランドの連続性をうまく利用して記録することで、後で、1 c hの再生をスムーズに行える。また、片方のチャンネルの削除を行っても飛び空き領域を作ることなく、それに伴うガーベージコレクションの実行回数も削減することができる。

次に、Z C A Vにより回転制御されるディスクにおける内周と外周の転送速度（転送レート）の違いを吸収する方法として、2チャンネルのデータを内周と外周に分散して記録する例を示す。図3 6に示すように、内周と外周の転送速度が異なるZ C A Vによりディスク1 1 0の回転制御を行うドライブでは、転送速度の遅い内周に集中して記録することは困難となる、そこで、内周のゾーンと外周のゾーンを対にして、これらのゾーンを交互にアクセスすることで、転送速度が平均化され、ディスク1 1 0全体で一定レートが得られる。

図 3 6 は、上述した図 2 5 のディスク 6 6 と同様な形式で、ディスク 1 1 0 を 6 つのゾーン 1 ~ 6 に分割した例であり、平均転送レートとして、1 8 . 8 MB / s が得られる。

図 3 7 は、図 3 6 に示すゾーン分割構成のディスク 1 1 0 に、2  
5 c h の同時記録を適用した場合の処理を説明する図である。まず、同図 ( a ) に示すようにゾーン 1 とゾーン 6 を対にして、ゾーン 6、1 に、それぞれ、チャンネル C h 1、2 のデータを同時記録したとする。この場合、トラック (円周) 方向に各チャンネルのデータを記録する。この場合、ヘッドのシークは、ゾーン 6 とゾーン 1 に対し  
10 し交互に行われる。

次に、同図 ( a ) に示すように、ゾーン 1 から C h 2 の記録を削除したとする。このことにより、ゾーン 1 に、新たに、チャンネル C h 2 ' のデータを集中して記録することが可能になる。また、内周の空き領域のみが増加して、2 c h の同時記録をする場所が少  
15 なくなってきた場合には、同図 ( b ) に示すように、転送レートの高いゾーン 6 の有効利用を図るために、ゾーン 6 に記録されている C h 1 のデータを C h 2 のデータの削除により空きができたゾーン 1 に移動するガーベージコレクションを実施する。

そして、ゾーン 6 に空き領域を確保した上で、同図 ( c ) に示す  
20 ように、ゾーン 6 とゾーン 2 を対にして、ゾーン 6、2 に、それぞれ、チャンネル C h 3、4 の同時記録を行う。

図 3 8 は、図 3 7 に示す処理を実現するアルゴリズムを説明するフローチャートである。

まず、記録、再生、または削除命令をスタック (プッシュ・アップ・スタック) に格納する (ステップ S 1 1 1)。  
25

次に、スタックに命令があるか判定し（ステップ S 1 1 2）、命令がなければ処理を終了する。

一方、ステップ S 1 1 2 で、命令が存在すると判定した場合には、スタックから命令を取り出し、その命令が 1 c h あるいは 2 c h の  
5 いずれの記録命令、再生命令、または削除命令であるか判定する（ステップ S 1 1 3）。

そして、1 c h の記録命令であれば、内周のゾーンを優先して指定されたチャンネルのデータを記録する（ステップ S 1 1 4）。また、2 c h の記録命令であれば、一方のチャンネルを内周のゾーン  
10 に沿って、他方のチャンネルを外周のゾーンに沿って、交互に記録する（ステップ S 1 1 5）。ステップ S 1 1 4、S 1 1 5 の処理の後、ステップ S 1 1 2 に戻る。

また、ステップ S 1 9 3 で命令が 1 c h あるいは 2 c h のいずれの記録命令でもないとは判定した場合には、次に、再生命令または削除命令のいずれであるか判定する（ステップ S 1 1 6）。そして、  
15 再生命令であれば、1 c h の再生を行い（ステップ S 1 9 7）、ステップ S 1 1 2 に戻る。

一方、ステップ S 1 1 6 で削除命令を判定した場合には、次に、その削除命令が 2 c h 記録の片方の削除であるか判定する（ステップ S 1 1 8）。すなわち、2 c h 同時記録した場合の片方のチャンネルの削除であるか判定する（図 3 7（a）参照）。  
20

そして、2 c h 記録の片方の削除ではなく、1 c h 記録の削除の命令であれば、指定された 1 c h 記録を削除し（ステップ S 1 1 9）、ステップ S 1 1 2 に戻る。

25 一方、ステップ S 1 2 8 で 2 c h 同時記録した場合の片方のチャ

ンネルの削除命令であれば、その片方のチャンネルの記録を削除する（ステップS 1 2 0）。この場合、内周または外周のゾーンに空き領域が生じる。

次に、記録が削除されたゾーンが内周側であるか判定する（ステップS 1 2 1）。そして、内周側でなければ、ステップS 1 1 2に戻るが、内周側であれば、次の2 c h 同時記録に備え、ステップS 1 0 0 で削除されなかった外周側のゾーンに記録されているデータを内周側のゾーンに移動するガーベージコレクションを実施する（ステップS 1 2 2）。

このガーベージコレクションは、図3 7（b）に示す方法により行う。これにより、外周側のゾーンの空き領域が増加する。ステップS 1 2 2 の処理の後、ステップS 1 1 2 に戻る。

以上のようにして、転送速度の遅い内周側のゾーンと転送速度の速い外周側のゾーンとを対にして利用することにより、2チャンネル記録を高速化することができる。

図3 9 及び図4 0 は、図3 8 の詳細フローチャートである。図3 9 及び図4 0 のフローチャートの説明に先立って、本フローチャートで使用する管理テーブルについて説明する。

本フローチャートでは、mチャンネルの映像データに対して、各チャンネル毎のストリームデータの繋ぎを示すStreamという情報を定義する。図4 1 は、このStreamを管理するテーブル1 2 0 の構成例を示す図である。

このテーブル1 2 0 は、m個のStream（1）～（m）から構成される。Stream（i）はiチャンネルのストリームデータの情報である（ $i = 1, 2, \dots, m$ ）。各Stream（i）は、

データが記録されている先頭アドレス (A d d) と連続アドレスに記録されているデータ量 (D a t a) との組 (A d d, D a t a) がリスト構造で連結されたデータ構造となっており、このリストの最後にはストリームの終了を示す情報 (E N D) が付加される。また、S t r e a m (i) は、2 c h 記録の対象となっているかを示す“相手 s t r e a m”という情報を有する。1 c h 記録の場合、相手 s t r e a m の値は“0”に設定される。

また、図 4 2 はディスク 1 1 0 の各ゾーンの空き領域を管理するテーブル 1 3 0 の構成例を示す図である。この例では、ディスク 1 1 0 の内周と外周を共に n 個のゾーンに分割し、内周の n 個のゾーン (ゾーン 1 ~ ゾーン n + 1) と外周の n 個のゾーン (ゾーン n + 2 ~ ゾーン 2 n) を個別に管理する。各ゾーン j (j = 1 ~ 2 n) は、その中での空き領域を示す情報 (E m p t y [j]) と記録された充填領域を示す情報 (F u l l (j)) を持つ。E m p t y [j] と F u l l [j] のいずれの情報も、S t r e a m (i) と同様な連結リストで構成される。尚、E m p t y [j] のアドレス A d d は対応ゾーン j の空き領域の先頭アドレスをしめし、F u l l [j] のアドレス A d d は対応ゾーン j の先頭アドレスを示す。また、E m p t y のデータ量は空き容量であり、F u l l のデータ量は記録データ量を示す。また、E m p t y [j] の初期値は (ゾーン j の先頭アドレス, ゾーン j のデータ量) → E n d であり、F u l l [k] の初期値は E n d (記録データ量無し) である。

図 4 3 は、図 3 6 に示すディスク 1 1 0 のゾーン構成を管理するテーブル 1 4 0 を示す図である。このテーブル 1 4 0 は、図 4 2 において n = 3 とした場合に相当し、各ゾーンについて、「バイト数

／トラック」、「トラック数」、「セクタ数」、及び「セクタアドレス」を管理している。ゾーン1～6には、それぞれ、ゾーンno. (ゾーン番号) として“1”～“6”が割り当てられている。また、各ゾーン1～6には1000個のトラックが設けられている。また、

5 1セクタは512B (バイト) であり、ゾーン1には、184k (184000) のセクタが設けられている。図43に示されているように、セクタ数は外周のゾーン程多くなり、ゾーン6では264k (264000) のセクタが設けられている。セクタアドレスは、ゾーン1の先頭セクタから順にシリアルに割り当てられている。図

10 43には、各ゾーンの先頭セクタアドレスと最終セクタアドレスが示されており、ゾーン1の先頭セクタアドレスは“1”、ゾーン6の最終セクタアドレスは“1344000”となっている。

以下、図39及び図40のフローチャートの処理手順を、説明する。

15 尚、これらのフローチャートで示されているアドレスは、セクタアドレスである。

まず、ディスク110の空きゾーンを管理するためにテーブル120、130を初期化する (ステップS131)。この初期化処理では、以下の(1)～(3)の処理を行う。

20 (1) テーブル120の初期化

まだ、映像データを記録していないので、Stream (1)～(m)に「END」を登録し、相手streamを“0”に初期化する (最初は、1ch記録を対象とする)。

(2) テーブル130の初期化

25 内周ゾーン (番号1～n) と外周ゾーン (番号n+1～2

n) を定義し、これら  $2n$  個のゾーンの *Empty* 情報と *Full* 情報を初期化する。*Empty* には、該当するゾーンの先頭アドレス、該ゾーンのデータ量を登録し、最後に *End* を付加する。*Full* には、*End* だけを登録する。

- 5       (3)   これから記録していく最初の内周ゾーンのゾーン番号を示すパラメータ *inner-zone* を “1” に、これから記録していく最初の外周ゾーンのゾーン番号を示すパラメータ *outer-zone* を “ $2n$ ” に設定する。また、*Stream* 番号を “1” に設定する。

次に、命令の種類が、*1ch* 記録なのか、*2ch* 記録なのか、それら以外なのか判断し (ステップ S 1 3 2)、*1ch* 記録であればステップ S 1 3 3 に、*2ch* 記録であればステップ S 1 4 0 に、その他であればステップ S 1 4 7 に進む。

ステップ S 1 3 3 では、*1ch* 記録なので、内周に記録することを優先し、内周用の *Stream* 番号が設定される変数  $m2$  に  $m$  の値を代入し、*Stream* 番号  $m$  の値を “1” インクリメントする。  
15   また、相手 *stream* はまだ存在しないので、相手 *stream* は “0” に設定する。この処理により、 $m2$  の値は最初は、“1” となる。

次に、テーブル 1 3 0 において、内側のゾーン (*inner-zone*) から、各ゾーンの空き領域を示す *Empty* リストを検索し、データ  
20   量が 0 より大きい *Empty* [  $I$  ] (  $I = \text{inner-zone} \sim 2n + 1$  ) が見つければ (ステップ S 1 3 4)、その *Empty* [  $I$  ] のリスト内容に従い、ゾーン  $I$  に *1ch* 記録を行う (ステップ S 1 3 5)。

ステップ S 1 3 5 での記録の途中で、随時、*Empty* [  $I$  ] に  
25   リストされている全ての領域に記録したか判断し (ステップ S 1 3

6)、全ての領域に記録すれば、テーブル120のStream(m2)にEmpty[I]のリストを追加する。これにより、Stream(m2)にStream番号m2のストリームデータのゾーンI上の記録領域が登録される。次に、Empty[I]のリスト  
5 をEndのみとする。これにより、ゾーンIに空き領域がないことが、Empty[1]に登録される。また、Full[I]には、対象ゾーンIの全領域にデータが記録されたことを示すために、  
(ゾーンIの先頭アドレス、ゾーンIのデータ量)→Endのリストを登録する。そして、Iを“1”インクリメントし、対象ゾーン  
10 を1つ外周側に移す(ステップS137)。

次に、lchの記録が終了したか判断し(ステップS138)、記録が終了していれば、ステップS139に進むが、まだ、Stream番号m2のストリームデータの全記録を終了していなければ、ステップS135に戻る。

15 このようにして、lch記録の場合には、Stream番号m2のストリームデータの全ての記録が終了するまで、ステップS135～S137の処理を繰り返し、内周のゾーンから1ゾーンずつ外周のゾーンに残りのストリームデータを記録していく。

そして、ステップS138でStream番号m2のストリーム  
20 データの全ての記録が終了したと判断すれば、その記録データの最終アドレスまでのリストを、Stream(m2)に追加する。次に、Empty[I]には、(最終アドレス+1, 残りのデータ量)→Endのリストを登録し、Full[I]には、(ゾーンIの先頭アドレス、記録されたデータ量)→Endのリストを登録する。  
25 そして、次の内周ゾーンの書き込み起点を示す inner-zone にIを



設定し、ステップS 1 3 2に戻る。

尚、ステップS 1 3 9において、ステップS 1 3 6でY e s と判断された後、ステップS 1 3 8でY e s と判断された場合には、inner-zone にIを設定する処理のみが行われる。この場合、ステップS 1 3 6でY e s と判断された時点で、S t r e a m番号m 2のストリームデータ記録は全て終了しており、再び、ステップS 1 3 5の処理は実行されることはないからである。

以上のようにして、記録されたS t r e a m番号m 2のストリームデータのアドレス情報とデータ量をテーブル1 2 0のS t r e a m (m 2)に登録し、テーブル1 3 0のE m p t y []とF u l l []のリストを更新する。

一方、ステップS 1 4 0では、2 c h記録なので、内周ゾーンと外周ゾーンに分散して記録する。このため、外周用のS t r e a m番号m 1をmに、内周用のS t r e a m番号m 2を(m+1)に設定する。この実施形態の場合、外周ゾーンに記録されるチャンネルデータのS t r e a m番号は、内周ゾーンに記録される他チャンネルのS t r e a m番号よりも1つ小さくなる。続いて、2 c h記録であるため、S t r e a m番号mを“2”インクリメントする。また、2 c hの記録の場合には、データが記録される内周ゾーンと外周ゾーンとも、相手s t r e a mは互いに存在するので、S t r e a m (m 1)の相手s t r e a mにm 2を、S t r e a m (m 2)の相手s t r e a mにm 1に設定する。次に、S t r e a m番号m 2のストリームデータは内周ゾーンに記録するので、ステップS 1 3 4に進むと共に、S t r e a m番号m 1のストリームデータは外周ゾーンに記録するので、ステップS 1 4 1に進む（ステップS 1

40)。

以後、ステップS 1 3 4以降の処理とステップS 1 4 1以降の処理は、並列処理される。

5 ステップS 1 4 1では、テーブル1 3 0のE m p t yリストを参照して、外周のゾーン (outer-zone) から順次1ゾーンずつ内周側のゾーンへと、空き領域の有るゾーンJを探索する (ステップS 1 4 1)。

そして、ステップS 1 4 1で見つけたゾーンJのE m p t y [J]の内容に従い、ゾーンJにS t r e a m番号m 1のストリームデータ  
10 タを記録する (ステップS 1 4 2)。ステップS 1 4 2において記録をしている途中で、随時、E m p t y [J]に登録されたゾーンJの全ての領域に記録を終了したか判断し (ステップS 1 4 3)、全ての領域に記録を終了したと判断した場合には、ステップS 1 4 4に進み、まだ、全ての領域に記録を終了していないと判断した場  
15 合には、ステップS 1 4 5に進む。

ステップS 1 4 4では、S t r e a m (m 1)にE m p t y [J]のリストを追加する。そして、E m p t y [J]のリストをE n d (データ量無し)とする。また、F u l l [J]には、ゾーンJの全ての領域に記録がなされたとして、(ゾーンJの先頭アドレス、  
20 ゾーンJのデータ量) →E n dのリストに登録する。そして、Jを“1”デクリメントして、対象ゾーンを1つ内周側のゾーンに移す。

次に、記録が終了したか判断し (ステップS 1 4 5)、終了していれば、ステップS 1 4 6に進み、終了していなければ、ステップS 1 4 2に戻る。

25 このようにして、1つのゾーンのみでは記録が終了しない場合に

は、Stream番号m1のストリームデータの全ての記録が終了するまで、ステップS142～S145の処理を繰り返しながら、外周側から内周側へとゾーンを1つずつ移動しながら、該ストリームデータを記録していく。

- 5     そして、ステップS145でStream番号m1のストリームデータの記録が全て終了したと判断すると、記録された最終アドレスまでのリストを、Stream(m1)に登録する。また、Empty[J]には、(最終アドレス+1、残りのデータ量)→Endのリストを登録し、Full[J]には、(ゾーンJの先頭アドレス、記録されたアドレスまでのデータ量)→Endのリストを登録する。そして、次の外周ゾーンへの書き込みの起点となるouter-zoneをJに設定し(ステップS146)、ステップS132
- 10     に戻る。

- 尚、上述したステップS139と同様に、ステップS146において、ステップS143でYesと判断された後、ステップS145でYesと判断された場合には、outer-zoneにJを設定する処理のみが行われる。この場合、ステップS146でYesと判断された時点で、Stream番号m1のストリームデータ記録は全て終了しており、再び、ステップS142の処理は実行されること
- 15     はないからである。
- 20

以上のステップS141～S146の処理と並列して、ステップS134～S139の処理が実行され、内周側のゾーンにもStream番号m2のストリームデータの記録がなされる。

- ステップS147では、再生命令または削除命令のいずれである
- 25     か判断し、再生命令であれば、指定されたStream番号mxの

ストリームデータを、テーブル120のStream (mx) のリストを参照して再生し (ステップS148)、ステップS142に戻る。一方、削除命令であれば、指定されたStream番号mxのストリームデータを管理しているStream (mx) のリスト  
5 に従い、関連する各ゾーンのEmptyにStream (mx) のリストを追加すると共に、関連する各ゾーンのFullからStream (mx) のリストを削除する (ステップS149)。この処理により、当該EmptyにStream番号mxのストリームデータの削除領域が追加され、当該FullからStream番号m  
10 xのストリームデータの削除領域の情報が削除される。

次に、削除指定されたStream (mx) に相手stream (=my) があるか調べ (ステップS150)、相手streamが無ければ (myが“0”であれば)、ステップS142に戻る。

一方、相手streamがあると判断した場合は、 $my > mx$ であるか判断する (ステップS151)。この判断は、Stream番号myのストリームデータを外周から内周に移動すべきか判断する処理である。上述したように、本実施形態では、ステップS140の処理により、2ch記録する場合、外周ゾーンに記録されるストリームデータのStream番号は、内周ゾーンに記録されるストリームデータのStream番号よりも1つ小さくなるように設定される。  
20

そして、 $my > mx$ でなければ、ステップS142に戻るが、 $my > mx$ であれば、Stream (my) のリストを参照して、Stream番号myのストリームデータをディスク110から読み  
25 だし、次に、その読みだしたデータをStream (mx) のリス

トを参照して、ディスク110に再書き込みする（ステップS152）。この再書き込みは、ステップS149でEmptyに登録された領域にStream番号myのストリームデータを書き込む処理である。

- 5      次に、Stream(my)のリストに従い、関連する各ゾーンのEmptyにStream(my)のリストを追加すると共に、関連する各ゾーンのFullからStream(my)のリストを削除する（ステップS153）。

この処理は、Stream番号myのストリームデータの記録領域の移動に伴う、EmptyとFullの更新処理である。

10

- 続いて、Stream(my)のリストをStream(mx)のリストに置き換える。また、関連するEmptyからStream(my)のリストを削除する。さらに、関連するFullにStream(mx)のリストを追加する。また、ストリーム(mx)
- 15      を初期化する（ステップS154）。

上述した図39及び図40のフローチャートの処理の流れの中で、2ch記録する場合、内周の空き領域を探索する処理と外周の空き領域を探索する処理は、それぞれ、ステップS134とステップS141に相当する。これらのステップの処理では、各ゾーンk（k

20      =1～2n）の残りデータ量をEmpty[k]を検索して調べ、記録対象のゾーンを決定する。

次に、上述した図39及び図40のフローチャートの処理を、図43に示すゾーン構成のディスク110に適用した場合を例として取り上げながら、より具体的に説明する。

- 25      図44は、図41、42、及び43のテーブル120、130を

メモリ 150 上に実装した例を示す図である。メモリ 150 は、アドレス 0 ~ 17 までの初期化領域 151 とアドレス 18 以降の拡張領域 152 を備えており、初期化領域 151 にテーブル 120 とテーブル 130 が実装される。また、拡張領域 152 に Stream  
5 (i) (i = 1 ~ 5) の追加リストが格納される。

図 44 において、格納内容は、メモリ 150 上の各アドレスに記憶されるリストを示している。このリストの要素は（記憶先頭アドレス、データ量、次格納アドレス）の 3 種類の情報の組からなる。尚、End は（0、0、0）で表現される。

10     メモリ 150 のアドレス 0 には（0、0、0）が格納される。また、メモリ 150 のアドレス 1 ~ 5 には、Stream(1) ~ (5) の各行で構成されるテーブル 120 が実装される。また、さらに、メモリ 150 のアドレス 6 ~ 17 には Empty(1) ~ (6) 及び Full(1) ~ (6) の各行で構成されるテーブル 130 が実  
15     装される。

図 39 のフローチャートのステップ S131 の初期化処理により、テーブル 120、130 の内容は、図 44 の 1 に示す状態に初期化される。すなわち、テーブル 120 の Stream(1) ~ (5) には End(0、0、0) が登録される。また、テーブル 130 の  
20     Empty(1) ~ (6) には、ゾーン 1 (Z1) ~ 6 (Z6) の（先頭アドレス、データ量、次格納アドレス）が設定される。尚、この場合、次格納アドレスは 0 となる。また、テーブル 130 の Full(1) ~ (6) には、（対応ゾーンの先頭アドレス、対応ゾーンの記録データ量、次格納アドレス）が設定される。この場合、  
25     記録データ量は“0”となる。また、次格納アドレスも 0 となる。

次に、図46に示すように、Stream(1)とStream(2)の2ch同時記録が行われたとする。Stream(1)は外周ゾーン6から、Stream(2)は内周ゾーン1から記録される。尚、ここで、Stream(1)はStream番号1の  
5 ストリームデータを、Stream(2)はStream番号2のストリームで表す。以下の説明においても、同様である。

図46では、ストリームデータ2とストリームデータ1を、それぞれ、ゾーン1とゾーン6に交互に記録し、まず、記憶容量に少ないゾーン1の領域全体にストリームデータ2が記録された状態を示  
10 している。この時点では、Stream(2)、Empty[2]およびFull[2]の格納内容は2に示すようになる。この結果、Stream(2)にEmpty[1]のリストが追加され、次格納アドレスとして拡張領域152のアドレス18が設定される。また、Empty[1]に空き領域無しを示すEndが設定され、  
15 Full[1]にゾーン1が全て記録済みであることを示す(1、184000、0)が設定される。

続いて、図47に示すように、ストリームデータ1がゾーン6全体に記録された後、続いてゾーン5に記録され、また、ストリームデータ2がゾーン2に記録されて2ch記録が終了したとする。こ  
20 の結果、ストリームデータ1、2の管理情報は、図44の3に示すようになる。

すなわち、

- ・ Stream(1)にEmpty[6]のリストを加え、その次格納アドレスに拡張領域152のアドレス19を設定する。
- 25 ・ Empty[6]にEnd(0、0、0)を設定し、Emp

t y [ 6 ] にゾーン 6 に空き領域無しの情報を設定する。

- ・ 拡張領域 1 5 2 のアドレス 1 8 に、S t r e a m ( 2 ) の記録終了を登録するために、(ゾーン 2 の先頭アドレス、該先頭アドレスから記録された最終アドレスまでのデータ量、次格納アドレス)

5 のリストを作成する。

すなわち、アドレス 1 8 に ( 1 8 4 0 0 1 , 1 1 6 0 0 , 0 ) のリストを作成する。

- ・ 前記ゾーン 2 の最終アドレスを基に、E m p t y [ 2 ]、F u l l [ 2 ] のリストを修正する。

10 E m p t y [ 2 ] を ( 3 0 0 0 0 1 , 1 8 4 0 0 0 , 0 )、  
F u l l [ 2 ] を ( 1 8 4 0 0 1 , 1 1 6 0 0 , 0 ) とする。

- ・ 拡張領域 1 5 2 のアドレス 1 9 に、S t r e a m ( 1 ) の記録終了を登録するために、(ゾーン 5 の先頭アドレス、該先頭アドレスから記録された最終アドレスまでのデータ量、次格納アドレス

15 ( = 0 ) ) のリストを作成する。

すなわち、アドレス 1 9 に ( 8 3 2 0 0 1 , 4 4 0 0 0 , 0 ) のリストを作成する。

- ・ 前記ゾーン 6 の最終アドレスを基に、E m p t y [ 5 ]、F u l l [ 5 ] のリストを修正する。

20 E m p t y [ 5 ] を ( 3 0 0 0 0 1 , 8 7 6 0 0 0 , 0 )、  
F u l l [ 5 ] を ( 8 3 2 0 0 1 , 4 4 0 0 0 , 0 ) とする。

続いて、図 4 8 に示すように、ゾーン 1 とゾーン 2 から S t r e a m ( 2 ) を削除したとする。この結果、データ管理情報は、図 4 4 の 4 に示すように変更される。

25 すなわち、



・ `Empty [1]` を、再び、全て空き領域とし、`Full [1]` を記録領域無しとする。

`Empty [1]` を (1, 184000, 0)、`Full [1]` を (1, 0, 0) とする。

5     ・ `Empty [2]` を空き領域とし、`Full [1]` を記録領域無しとする。

`Empty [2]` を (184001, 2000002, 0)、`Full [2]` を (184001, 0, 0) とする。

次に、図49に示すように、`Stream (1)` を `Stream`  
10   (2) が記憶されていた領域に移動するガーベージコレクションを行なったとする。この結果、ストリームデータ管理情報は、図44の5に示すように変更される。

すなわち、

・ `Stream (1)` を初期化した後、`Empty [1]` のリストを加え、その次格納アドレスを拡張領域152のアドレス20  
15   に設定する。

`Stream (1)` を (1, 184000, 20) とする。

・ `Empty [1]` の空き領域を無しとし、`Full [1]` を全て記録済みとする。

20     `Empty [1]` に (0, 0, 0) を設定し、`Full [1]` を (1, 184000, 0) とする。

・ 拡張領域152のアドレス20に `Stream (1)` の記録終了を登録するために、アドレス20に、(ゾーン2の先頭アドレス、該先頭アドレスから記録された最終アドレスまでのデータ量、  
25   次格納アドレス (= 0)) のリストを作成する。

アドレス20に(184001、116000、0)のリストを作成する。

- ・ 前記ゾーン2の最終アドレスに基づき、Empty(2)とFull(2)のリストを修正する。

5        Empty[2]を(300001、84000、0)、Full[2]を(184001、11600、0)とする。

- ・ Empty[6]を全て空き領域とし、Full[6]を記録領域なしとする。

10       Empty[6]を(1080001、256000、0)、Full[6]を(1080001、0、0)とする。

- ・ Empty[5]を全て空き領域とし、Full[5]を記録領域なしとする。

      Empty[5]を(832001、248000、0)、Full[5]を(832001、0、0)とする。

15       続いて、図50に示すように、Stream(3)とStream(4)の2ch同時記録をしたとする。このとき、Stream(3)は外周ゾーン6から、Stream(4)は内周ゾーン2から記録する。同図は、両Streamを交互に記録したとき、まず、ゾーン2の領域全体が記録された状態を示している。この結果、データ管理情報は、図44の6に示すようになる。

20

すなわち、

- ・ Stream(4)にEmpty(2)のリストを加え、次格納アドレスを拡張領域152のアドレス21に設定する。

25       Stream(4)を(300001、84000、21)とする。

・ E m p t y [ 2 ] の空き領域を無しと設定し、F u l l [ 6 ] を全て記録済みとする。

E m p t y [ 2 ] を ( 0 , 0 , 0 )、F u l l [ 5 ] を ( 8 3 2 0 0 1 , 0 , 0 ) とする。

5 次に、図 5 1 に示すように、S t r e a m ( 3 ) がゾーン 6 の領域全体に記録された後、S t r e a m ( 3 ) の残りのデータがゾーン 5 に、S t r e a m ( 4 ) の残りのデータがゾーン 2 に記録されて、全記録が終了したとする。この結果、データ管理情報は、図 4 4 の 7 に示すようになる。

10 すなわち、

・ S t r e a m ( 3 ) に E m p t y [ 6 ] のリストを加え、その次格納アドレスを拡張領域 1 5 2 のアドレス 2 2 に設定する。

・ E m p t y [ 6 ] の空き領域を無しとし、F u l l [ 6 ] を全て記録済みとする。

15 E m p t y [ 6 ] を ( 0 , 0 , 0 )、F u l l [ 6 ] を ( 1 0 8 0 0 0 1 , 2 5 6 0 0 0 , 0 ) とする。

・ 拡張領域 1 5 2 のアドレス 2 1 に S t r e a m ( 4 ) の記録終了を登録するために、アドレス 2 1 に ( ゾーン 3 の先頭アドレス、該先頭アドレスから記録された最終アドレスまでのデータ量、次格  
20 納アドレス (= 0 ) ) のリストを作成する。

アドレス 2 1 に ( 3 8 4 0 0 1 , 2 1 6 0 0 0 , 0 ) を設定する。

・ 前記ゾーン 3 の最終アドレスに基づき、E m p t y [ 3 ] と F u l l [ 3 ] のリストを修正する。この場合、E m p t y [ 3 ]  
25 は空き領域無しとなり、F u l l [ 3 ] は全て記録領域済みとする。

Empty [3] を (0, 0, 0)、Full [3] を (3  
8 4 0 0 1, 2 1 6 0 0 0, 0) とする。

- ・ 拡張領域 1 5 2 のアドレス 2 2 に Stream (3) の記録  
終了を登録するために、アドレス 2 2 に (ゾーン 5 の先頭アドレス、  
5 該先頭アドレスから記録された最終アドレスまでのデータ量、次格  
納アドレス (= 0)) のリストを作成する。

アドレス 2 2 に (8 3 2 0 0 1, 4 4 0 0 0, 0) を設定す  
る。

- ・ 前記ゾーン 5 の最終アドレスに基づき、Empty [5] と  
10 Full [5] のリストを修正する。

Empty [5] を (8 7 6 0 0 1, 2 0 4 0 0 0, 0)、  
Full [5] を (8 3 2 0 0 1, 4 4 0 0 0, 0) とする。

- このように、本実施形態においては、Stream、Empty、  
及び Full の各テーブルにより、ディスクの各ゾーンの空き領域  
15 及び記録領域を管理し、かつ、各 Stream のディスク上の記録  
領域も管理しながら、各チャンネルのストリームデータの記録、削  
除、ガーベジコレクションを管理する。

- 次に、内周のゾーンと外周のゾーンとの転送速度の違いを吸収す  
る別の手法として、複数データの同時記録の要求性能の和 (総合要  
20 求性能) に対して、各ゾーンの転送性能の和 (総合保持性能) が少  
なくとも優れるように、複数ゾーンの組み合わせを選択し、選択さ  
れた各ゾーンに、複数データを分散させて記録する実施形態につい  
て説明する。

- この実施形態を、図 5 2 に示すゾーン 1 ~ 6 を有するディスク 1  
25 6 0 を例にして説明する。ディスク 1 6 0 のゾーン 1 の 1 トラック

のバイト数は70KB（キロバイト）であり、転送レート（転送速度）は17.5Mbpsである。その他のゾーンのトラック構成、転送レートは、図52に示す通りである。

ここで、以下に示す、ステップ1（総合要求性能1）～3（総合要求性能3）の記録要求があったとする。

ステップ1：MP EG 2（6Mbps）×3チャンネル＝18Mbps

ステップ2：MP EG 2（6Mbps）×2チャンネル＝12Mbps

ステップ3：MP EG 2（6Mbps）×4チャンネル＝24Mbps

まず、第1の実施例について説明する。この実施例では、ゾーン間の移動時間（シーク時間）を含むアクセス時間及び処理するチャンネル数は考慮しないで、総合保持性能を求め、それを上記総合要求性能と比較して、性能を達成できるゾーンを選択する。

この結果、以下の様に、ステップ1～3の記録方法を決定する。

ステップ1：ゾーン1とゾーン2の総合保持性能は18.75Mbpsであり、ステップ1の総合要求性能よりも高いので、ゾーン1とゾーン2に分散させて記録する。

ステップ2：ゾーン1の転送レート（＝17.5Mbps）は、ステップ2の総合要求性能よりも高いので、ゾーン1に記録する。

ステップ3：ゾーン2とゾーン6の総合保持性能は25Mbpsであり、ステップ3の総合要求性能よりも高いので、ゾーン2とゾーン6に分散させて記録する。

図53は、上述した第1の実施例のステップ1～3の記録方法を具体的に示す図である。

ステップ1の場合は、同図（a）に示すように、まず、ゾーン1にCh1、Ch2、Ch3のブロックデータをシーケンシャルに記

録し、次に、ゾーン2に移動し、ゾーン2にCh1、Ch2、Ch3の次のブロックデータをシーケンシャルに記録する。そして、再び、ゾーン1に移動し、Ch1、Ch2、Ch3の次のブロックデータをシーケンシャルに記録する。このように、3チャンネルのブロックデータをゾーン1とゾーン2に交互に分散記録していく。

ステップ2の場合は、同図(b)に示すように、ゾーン1にCh1、Ch2、Ch1、Ch2...の順序で、ブロックデータを記録していく。

ステップ3の場合は、同図(c)に示すように、ステップS1と同様にして、4チャンネルのブロックデータ(Ch1、Ch2、Ch3、Ch4)を、ゾーン2とゾーン6に交互に、シーケンシャルに分散・記録していく。

次に述べる第2の実施例は、ゾーン間の移動時間(シーク時間)を含むアクセス時間を考慮して総合保持性能を求め、それを上記各ステップの総合要求性能と比較して、性能を達成できるゾーンを選択する。この場合、

アクセス時間 = 100 ms × ゾーン間距離  
と定義し、

ゾーン間距離 = 選択された2つのゾーン間の番号差  
と定義する。

ゾーン間距離は、隣のゾーンに移動するときに往復で100 ms(片道50 ms)のアクセス時間を要するものと想定し、移動するゾーンが距離的に離れている程、ヘッドの移動距離に比例してアクセス時間が増加するものとして定義したものである。

この結果、以下のようにして、各ステップの記録方法を決定する。

ステップ1：18 Mbps（3 ch 記録）の総合要求性能に対して、アクセス時間（100 ms）を含めても総合保持性能（ $= (20 + 22.5) \times 0.9 / 2$ ）が該総合要求性能を上回るゾーン2とゾーン3を選択して、Ch1～Ch3のブロックデータを、ゾーン2と  
5 ゾーン3に交互に記録する。

ステップ2：12 Mbps（2 ch 記録）の総合要求性能に対しては、ゾーン1の転送レート（ $= 17.5$  ms）だけで十分に対応できるので、Ch1とCh2のブロックデータをゾーン1のみに記録する。この場合、アクセス時間は0となる。

10 ステップ3：24 Mbps（4 ch 記録）の総合要求性能に対して、アクセス時間（100 ms）を含めても総合保持性能（ $= (27.5 + 30) \times 0.9 / 2$ ）が該総合要求性能を上回るゾーン5とゾーン6を選択して、Ch1～Ch4のブロックデータを、ゾーン5とゾーン6に交互に記録する。

15 図54は、上述した第2の実施例のステップ1～3の記録方法を具体的に示す図である。

ステップ1の場合は、同図（a）に示すように、まず、ゾーン2にCh1、Ch2、Ch3のブロックデータをシーケンシャルに記録し、次に、ゾーン3に50 msで移動し、ゾーン2にCh1、Ch2、Ch3の次のブロックデータをシーケンシャルに記録する。  
20 そして、再び、ゾーン2に50 msで移動し、Ch1、Ch2、Ch3の次のブロックデータをシーケンシャルに記録する。このように、3チャンネルのブロックデータをゾーン2とゾーン3に交互に、シーケンシャルに分散記録していく。

25 ステップ2の場合は、同図（b）に示すように、ゾーン1にCh

1、C h 2、C h 1、C h 2... の順序で、ブロックデータを記録していく。

ステップ3の場合は、同図(c)に示すように、ステップS1と同様に、4チャンネルのブロックデータ(C h 1、C h 2、C h 3、C h 4)を、ゾーン5とゾーン6の間を50msで移動しながら、ゾーン5とゾーン6に交互に、シーケンシャルに分散・記録していく。

次に述べる第3の実施例は、ゾーン間の移動時間(シーク時間)に加え、処理するチャンネル数も考慮して総合保持性能を求め、それを上記各ステップの総合要求性能と比較して、性能を達成できるゾーンを選択する。この実施例は、各チャンネルのデータはなるべく分散して記録した方が、単独再生や削除の場合に都合がよいという考えを基にしている。

この結果、以下の様に、ステップ1～3の記録方法を決定する。

15    ステップ1：18Mbps(3ch記録)の総合要求性能に対して、アクセス時間(100ms)を含めても総合保持性能(=(20+22.5)×0.9/2)が該総合要求性能を上回るゾーン2とゾーン3を選択して、C h 1～C h 3のブロックデータを、ゾーン2とゾーン3に交互に記録する。ここでは、3チャンネルなので、ゾーン2のC h 1とC h 2のデータを、ゾーン3にC h 3のデータを記録する。

25    ステップ2：12Mbps(2ch記録)の総合要求性能に対しては、ゾーン1の転送レート(=17.5ms)だけで十分に対応できるが、できる限り分散記録させるという観点から、ゾーン1にC h 1のデータを、ゾーン2にC h 2のデータを記録させる。



ステップ 3 : 24 Mbps (4 ch 記録) の総合要求性能に対して、アクセス時間 (100 ms) を含めても総合保持性能 ( $= (27.5 + 30) \times 0.9 / 2$ ) が該総合要求性能を上回るゾーン 5 とゾーン 6 を選択して、Ch 1 ~ Ch 4 のブロックデータを、ゾーン 5 と  
5 ゾーン 6 に交互に記録する。この場合は、4 チャンネルの記録なので、ゾーン 5 に Ch 1 と Ch 2 のデータを、ゾーン 6 の Ch 3 と Ch 4 のデータを記録する。

図 5 5 は、上述した第 3 の実施例のステップ 1 ~ 3 の記録方法を具体的に示す図である。

10 ステップ 1 の場合は、同図 (a) に示すように、まず、ゾーン 2 に Ch 1、Ch 2 のブロックデータをシーケンシャルに記録し、次に、ゾーン 3 に 50 ms で移動し、ゾーン 2 に Ch 3 のブロックデータをシーケンシャル記録する。そして、再び、ゾーン 2 に 50 ms で移動し、Ch 1、Ch 2 の次のブロックデータをシーケンシャル  
15 に記録する。そして、再び、ゾーン 3 に 50 ms で移動し、ゾーン 3 に Ch 3 の次のブロックデータをシーケンシャルに記録する。以上のような動作を繰り返しながら、3 チャンネルのブロックデータをゾーン 2 とゾーン 3 に交互に分散記録していく。

ステップ 2 の場合は、同図 (b) に示すように、ゾーン 1 とゾーン 2 に、それぞれ、Ch 1 と Ch 2 のブロックデータを交互に記録  
20 していく。

ステップ 3 の場合は、同図 (c) に示すように、一方の 2 チャンネルのブロックデータ (Ch 1、Ch 2) と他方の 2 チャンネルのブロックデータ (Ch 3、Ch 4) を、ゾーン 5 とゾーン 6 の間を  
25 50 ms で移動しながら、ゾーン 5 とゾーン 6 に交互に分散・記録

していく。

ところで、上記アクセス時間は、ヘッドの移動の途中では、移動するトラック間距離に比例すると考えられるが、移動の最初と移動の終了の際には、それぞれ、加速と減速が生じるので、アクセス時間には、厳密には非線形的なファクタが加わる。上記実施例では、  
5   ゾーン間の移動なので、数千トラック間の移動が常時行われ、アクセス時間はトラック間距離に比例すると考える。そこで、隣接するゾーン間の移動時間を往復 1 0 0 ms (片道 5 0 ms) とみなし、1 秒  
10   間でみれば、転送速度の 1 0 % が無駄になると考えれば、このオーバヘッドにゾーン間の距離 (ゾーン番号差) を乗算すれば、アクセス時間による転送速度の低下を算出できる。

よって、隣接ゾーン間の往復アクセス時間を ms 単位で表現すると、実行の総合保持性能は、下記の式 (1) で表現できる。

実行総合保持性能 = {(片方ゾーンの転送速度) + (他方ゾーンの転送速度)} / 2 × {1 0 0 % - {(ゾーン間距離) × (隣接ゾーン間の往復アクセス時間) / 1 0} %} . . . (1)  
15

第 3 の実施例において、ステップ 1 のように、処理するチャンネル数が奇数である場合には、2 つのゾーンの内、どちらに、より多数のチャンネルを記録するかにより、上記式 (1) の第一項が若干  
20   変わることになる。

次に、図 5 6 から図 5 9 のフローチャートを参照して、上述した図 5 3 に例示した第 1 実施例を実現するアルゴリズムを説明する。本フローチャートでも、上述した実施形態と同様に、Stream、Empty、及び Full のリストを使用するものとする。

25   まず、Stream (1) ~ (m) を初期化する。尚、この実施

例では、ガーベージコレクションは行いものとし、相手 `stream` は “0” とする。また、総合要求性能を求めるために使用する各チャンネルの要求速度 `Channel-rate (1) ~ (m)` を `MPEG2` の要求性能（ここでは、6 Mbps とする）に設定する。

- 5 また、さらに、`Empty [1] ~ [2n]` 及び `Full [1] ~ [2n]` を初期設定する。また、各ゾーン 1 ~ 2n の転送速度を、`Zone-rate [1] ~ [2n]` に設定する。また、これから記録していく片方ゾーンを示す変数 `inz` を “1” に、他方ゾーンを示す変数 `ouz` を “2n” に設定する。この変数 `ouz` に対する
- 10 る “2n” の設定処理は、内周及び外周に含まれるゾーン数を偶数に設定する処理である。

また、さらに、総合要求性能を示す変数 `tc` を “0” に設定する。また、要求性能に見合う性能があるか（記録可能かどうか）を示すフラグ `cont` を “0” に設定する（ステップ S 1 6 1）。

- 15 上記初期化処理に続いて、命令の種類を判断する（ステップ S 1 6 2）。そして、`1ch` 記録または `2ch` 記録のいずれでもなければ、図 5 8 のステップ S 1 8 2 に進む。図 5 8 のフローチャートに示すステップ S 1 8 2 ~ S 1 8 9 の処理は、上述した図 4 0 のステップ S 1 4 7 ~ S 1 5 4 の空きゾーンを選択する処理と同様である
- 20 ので、ここでは、説明を省略する。

- また、ステップ S 1 6 2 で `1ch` 記録の命令であると判断すれば、図 5 9 のフローチャートのステップ S 1 9 0 に進む。図 5 9 のフローチャートに示すステップ S 1 9 0 ~ S 1 9 6 の処理は、上述した図 3 9 のステップ S 1 3 3 ~ S 1 3 9 処理と同様であるので、こ
- 25 では、説明を省略する。

また、ステップ S 1 6 2 で  $k c h$  記録 ( $k > 1$ ) の命令であれば、 $k c h$  記録に対する総合要求性能に見合う総合保持性能を持つ 2 つのゾーンを選択する処理を行う (ステップ S 1 6 3)。

この選択処理では、以下の (1)、(2) の処理を行う。

5       (1)      $k c h$  記録に対する総合保持性能  $t c$  を求める。

(2)     内周側のゾーンからみて、その内周側のゾーンから外周側のゾーンに向かって、総合保持性能  $t z$  を求め、 $t z > t c$  の条件を満たす 2 つの該当ゾーンを探す。そして、該当ゾーンがみつければ、 $c o n t$  に “1” を設定する。

10     次に、 $c o n t$  が “1” であるか判断する (ステップ S 1 6 4)。そして、 $c o n t = 0$  ならば記録不可能と判断し、処理を停止する。一方、 $c o n t = 1$  ならば、ステップ S 1 6 3 で求められた 2 つのゾーン I, J を、それぞれ、選択された内周ゾーン  $i n z$ 、外周ゾーン  $o u z$  とする。また、最初に記録を実行する  $c h a n n e l$  (チャンネル) を “1” とする (ステップ S 1 6 5)。

次に、 $E m p t y$  リストを検索して、内周のゾーン  $i n z$  から、各ゾーンの空き領域を探索し、空き領域を有するゾーンを見つけ出す (ステップ S 1 6 6)。続いて、ステップ S 1 6 6 で見つけ出されたゾーン I の  $E m p t y [I]$  のリストに従い、ゾーン I に  $c h a n n e l$  の示すチャンネルのデータを 1 ブロック記録する。次に、 $S t r e a m (c h a n n e l)$  に、記録された最終アドレスまでの 1 ブロック分のデータのリストを登録する。さらに、 $E m p t y [I]$  に (最終アドレス + 1, 残りのデータ量) ( $E n d$ ) のリストを登録し、 $F u l l [I]$  に (ゾーン I の先頭アドレス, 記録データ量) ( $E n d$ ) のリストを登録する。そして、 $c h a n n$

20

25

e l の値を “1” インクリメントする (ステップ S 1 6 7)。

次に、c h a n n e l > k であるか判断し (ステップ S 1 6 8)、  
c h a n n e l > k でなければ、ステップ S 1 6 7 に戻る。ステッ  
5 プ S 1 6 8 の判断は、k チャンネルの 1 ブロックのデータの記録が  
終了したか判断する処理であり、ステップ S 1 6 8 で c h a n n e  
l > k と判断するまで、ステップ S 1 6 7 の処理を繰り返す。

そして、ステップ S 1 6 8 で k チャンネルの記録が終了したと判  
断すると、c h a n n e l を “1” に初期化し (ステップ S 1 6 9)、  
次に、E m p t y [ I ] のリスト領域の全てを記録したか判断する  
10 (ステップ S 1 7 0)。そして、まだ、全て記録していなければ、  
ステップ S 1 7 2 に進む。一方、全て記録していれば、E m p t y  
[ I ] のリストを E n d (データ量無し) とする。また、F u l l  
[ I ] のリストは、対象ゾーンの全領域が記録されたとして、(ゾ  
ーン I の先頭アドレス、ゾーン I のデータ量) (E N D) とする。  
15 そして、I を “1” インクリメントする (ステップ S 1 7 1)。

次に、記録が終了したか判断し (ステップ S 1 7 2)、記録が終  
了していれば次の内周ゾーンへのデータの記録の起点となる  
inner-zone を “I” とし (ステップ S 1 7 3)、ステップ S 1 6 2  
に戻る。一方、記録が終了していなければ、外周側のゾーンへの記  
20 録に移るために、E m p t y リストを検索して、外周側のゾーン o  
u z から空き領域の有るゾーン J を見つけ出す (ステップ S 1 7  
4)。

続いて、E m p t y [ J ] のリストに従い、ゾーン J に c h a n  
n e l の示すチャンネルのデータを 1 ブロック記録する。そして、  
25 S t r e a m ( J ) に、記録された最終アドレスまでの 1 ブロック

分のデータのリストを追加する。次に、Empty [J] には（最終アドレス+1，残りデータ量）（End）のリストを登録し、Full [J] には（ゾーンJの先頭アドレス、記録データ量）のリストを登録する。そして、channelの値を“1”インクリメントする（ステップS175）。

次に、channel > kであるか判断する（ステップS176）。この判断は、ステップS168と同様にkチャンネルの1ブロックのデータの記録が終了したか判断する処理であり、ステップS176でchannel > kと判断するまで、ステップS175の処理を繰り返す。

そして、ステップS176でkチャンネルの記録が終了したと判断すると、channelを“1”に初期化し（ステップS177）、次に、Empty [J] のリスト領域の全てを記録したか判断し（ステップS178）、まだ、全て記録していなければ、ステップS180に進む。一方、全て記録していれば、Empty [J] のリストをEnd（データ量無し）とする。また、Full [J] のリストは、対象ゾーンの全領域が記録されたとして、（ゾーンJの先頭アドレス、ゾーンJのデータ量）（END）とする。そして、Jを“1”インクリメントする（ステップS179）。

次に、記録が終了したか判断し（ステップS180）、記録が終了していれば次の外周ゾーンへのデータの記録の起点となるouter-zoneを“J”とし（ステップS181）、ステップS162に戻る。一方、記録が終了していなければ、ステップS166に戻る（片方のゾーンに再度、移る）。

以上説明した、図56から図59のフローチャートでは、選択さ

れた2つのゾーンに $k$ チャンネルのブロックデータをまとめて、交互に記録する場合を示している。このフローチャートの中で、総合要求性能に対して、その性能を上回る総合保持性能を持つ2つのゾーンを選択する処理は、ステップS163に開示されている。ステップS163の処理は、第1の実施例の場合に対応しているが、第2の実施例に対応する場合には、前記式(1)に従って総合保持性能 $t_z$ を求めればよい。また、第3の実施例に対応する場合には、要求チャンネル数 $k$ に応じて、ステップS166～S173の処理と、ステップS174～S181の処理を切り分けるようにすればよい。

次に、ZCLVに基づき回転制御を行うディスクに対して、複数チャンネルのデータの同時記録を実行するディスクアクセス制御方式において、ゾーン当たりの記録容量が多いゾーン（主に外周ゾーン）を優先して、該複数チャンネルのデータを該ゾーン内に集中して、交互に記録する実施形態について説明する。

図60は、この実施形態のアルゴリズムを説明するフローチャートである。

同図のフローチャートに示す処理は、上述した図56のフローチャートのステップS162で $kch$ 記録の命令であると判断された場合に実行される処理であり、図56から図57のフローチャートのステップS163～S181の処理を代替するものである。

したがって、図60のフローチャートに示す処理は、図56のステップS161の後、ステップS162で $kch$ 記録命令と判断されたとき呼び出され、処理終了後、図56のステップS162に戻るサブルーチンとして捉えることができる。

図 60 のフローチャートの説明を開始する。

まず、Empty リストを探索し、外周側のゾーン (outer-zone) から内周側のゾーンに 1 ゾーンずつ移動しながら、空き領域を有するゾーン J を見つけ出す (ステップ S 201)。

- 5      次に、Empty [J] のリストに従い、ゾーン J の空き領域に channel の示すチャンネルのデータを 1 ブロック記録する。次に、Stream (channel) にゾーン J に記録された該 1 ブロック分のデータの最終アドレスまでのリストを追加する。続いて、Empty [J] に、(該最終アドレス + 1, 残りのデータ
- 10    量) (End) のリストを登録し、FULL [J] に、(ゾーン J の先頭アドレス、記録データ量) (End) のリストを登録する。そして、channel の値を “1” インクリメントする (ステップ S 202)。

- 続いて、channel > k であるか判断し (ステップ S 203)、
- 15    channel > k でなければ、ステップ S 202 に戻る。このようにして、ステップ S 203 で channel > k、すなわち、k チャンネルの 1 ブロックデータ記録が全て終了したと判断するまで、ステップ S 202 の処理を繰り返す。

- そして、ステップ S 203 で k チャンネルの 1 ブロックデータ記
- 20    録が全て終了したと判断すると、channel を “1” に初期化し (ステップ S 204)、続いて、Empty [J] のリスト領域 (ゾーン J の空き領域) を全て記録したか判断し (ステップ S 205)、まだ、全て記録していなければステップ S 207 に進む。一方、全て記録していれば、Empty [J] に End を登録する。
- 25    また、FULL [J] に (ゾーン J の先頭アドレス、ゾーン J のデ



ータ量) (End) のリストを登録する。そして、J を “1” デクリメントして対象ゾーンを1つ内周側に移す(ステップS 2 0 6)。

次に、記録が終了したか判断し、まだ、記録が終了していなければ、ステップS 2 0 1に戻り、1ゾーンだけ内周側のゾーンへの記録に移る。一方、記録が終了していれば、次のデータの記録の起点となるゾーンを示す outer-zone をJに設定し(ステップS 2 0 7)、図5 6のステップS 1 6 2に戻る。

以上述べたZCLVの回転制御方式によるディスクの場合、どのゾーンも転送速度が一定であるため、ゾーンを移すメリットはなく、逆にゾーンを移動するとシーク時間等によるアクセス時間のロスが大きい。したがって、この場合、複数ゾーンを使用せず、記録容量の多い外周側のゾーンから、順次、内周側のゾーンに移動して、kチャンネルのブロックデータを同一ゾーンにシーケンシャルに連続して記録することが効果的である。

上述した図3 1から図6 0に示したディスクに対する処理を実現するプログラムは、図1 2に示すストレージシステムのディスクアクセス制御用MPU 6 1によって実行される。すなわち、図3 0に示すマイクロプロセッサ7 1とメモリ7 2を有するMPU 6 1によって実行される。この場合、MPU 6 1が実行するプログラムは可搬記録媒体7 4に格納され、この可搬記録媒体7 4が媒体駆動装置7 3に装着されることにより、MPU 6 1は、媒体駆動装置7 3をアクセスして可搬記録媒体7 4に格納されたプログラムをメモリ7 2にロードして実行する。

また、プログラムは、公衆回線、専用回線、インターネット等の各種ネットワークを介してダウンロードすることも可能である。こ

のような形態の場合、例えば、情報提供業者がプログラムを管理して、プログラムが更新された場合、直ちに、該情報提供業者からダウンロードするようにすることも可能である。また、該情報提供業者が、プログラムの保守をネットワークを介して遠隔実行することも可能である。

以上、述べたように、本発明によれば、実際の書き込みデータの転送レートに従って終了期限を決め、それに基づいてディスクアクセスのスケジューリングを行うことで、多数のチャンネルの記録／再生が可能になる。また、リアルタイムの複数の書き込み要求に対して書き込み領域による転送レートの違いを利用することで、処理が効率化され、さらに多数のチャンネルの記録／再生が可能になる。

また、本発明では、ランド・グループ記録方式の記録媒体に対して2チャンネルの同時記録を行う場合、グループ及びランドの記録領域の連続性を利用して、一方のチャンネルのデータをグループに他方のチャンネルのデータをランドに沿って記録することで、記録を高速に実行できると共に、その後の各チャンネルの再生、削除なども高速に行うことができ、ガーベジコレクションの実行回数も削減できる。

また、Z C A Vに基づく回転制御を行うディスクに対して、複数チャンネルのデータを同時記録する際、総合要求性能（複数チャンネルの同時記録に対する各要求性能の総和）以上の総合保持性能（記録されるゾーンが持つ転送性能の平均）を有する複数ゾーンを選択し、該複数ゾーンに上記複数チャンネルのデータを分散・記録することで、複数チャンネルのデータの同時記録の高速実行や、その後の各チャンネルの再生、削除などを容易に行うことができる。

また、さらに、Z C L Vの回転制御方式によるディスクに対する複数チャンネルの同時記録に対しては、複数ゾーンを使用せず、記録容量の多い外周側のゾーンから、順次、内周側のゾーンに移動して、各チャンネルのブロックデータを同一ゾーンにシーケンシャルに連続して記録することにより、高速な記録が可能となる。

#### 産業上の利用可能性

本発明は、ホームネットワークにおける映像／音声データの処理だけでなく、複数チャンネルのデータをリアルタイムで処理しなければならないような任意の用途に適用することができる。例えば、処理対象のデータをコンピュータシステムへ取り込む場合にも、同様の制御が可能である。また、アクセス対象としては、磁気ディスク、光ディスク、光磁気ディスク等のディスク型記録媒体を始めとして、メモリカード等も含む任意の記録媒体を用いることができる。

## 請求の範囲

1. 記録媒体への複数のアクセス要求を処理するアクセス制御装置であって、データの転送レートの変化に応じてアクセス処理の  
5 終了期限を決定し、該終了期限の早い順に前記複数のアクセス要求の実行スケジュールを設定するスケジューリング手段と、

前記実行スケジュールに従って前記複数のアクセス要求の実行を制御する制御手段と

を備えることを特徴とするアクセス制御装置。

10 2. 前記スケジューリング手段は、前記記録媒体からデータを読み出す要求に対して、読み出しデータの書き込み時の終了期限に関する情報に基づいて、読み出し処理の終了期限を決定することを特徴とする請求項1記載のアクセス制御装置。

3. 前記制御手段は、前記記録媒体へのデータ書き込む要求を受け付けた場合、送られてきたデータのうちダミーデータを除く有効  
15 データのみ、書き込みデータとしてバッファリングするバッファ手段を含み、前記スケジューリング手段は、該バッファ手段が該有効データを所定領域にバッファリングするのに要する時間に基づいて、書き込み処理の終了期限を決定することを特徴とする請求項1記載  
20 のアクセス制御装置。

4. 前記制御手段は、前記書き込み処理の終了期限に関する情報を、前記書き込みデータと共に記録媒体に書き込む制御を行うことを特徴とする請求項3記載のアクセス制御装置。

5. 前記制御手段は、前記記録媒体からデータを読み出す要求を受け付けた際、読み出しデータの書き込み時におけるダミーデータ  
25

と有効データの転送順序に従って、該読み出しデータにダミーデータを付加して送り出す制御を行うことを特徴とする請求項 3 記載のアクセス制御装置。

6. ディスク型記録媒体への複数のアクセス要求を処理するアクセス制御装置であって、

前記記録媒体へデータを書き込む複数の書き込み要求に対して、該複数の書き込み要求に対応する複数の書き込み位置が互いに近接するように、書き込み領域を決定する決定手段と、

各書き込み要求で指定された書き込みデータを、前記書き込み領域にシーケンシャルに書き込む制御を行う制御手段と

を備えることを特徴とするアクセス制御装置。

7. 前記決定手段は、前記書き込み要求の数及び前記複数の書き込み要求の転送レートの総和のうち少なくとも一方に基づき、前記書き込み領域を決定することを特徴とする請求項 6 記載のアクセス制御装置。

8. 記録媒体への複数のアクセス要求を処理するアクセス制御方法であって、データの転送レートの変化に応じてアクセス処理の終了期限を決定し、

前記終了期限の早い順に前記複数のアクセス要求の実行スケジュールを設定し、

前記実行スケジュールに従って前記複数のアクセス要求の実行を制御する

ことを特徴とするアクセス制御方法。

9. ディスク型記録媒体への複数のアクセス要求を処理するアクセス制御方法であって、

前記ディスク型記録媒体へデータを書き込む複数の書き込み要求に対して、該複数の書き込み要求に対応する複数の書き込み位置が互いに近接するように、書き込み領域を決定し、

各書き込み要求の書き込みデータを前記書き込み領域にシーケンシャルに書き込む制御を行う

ことを特徴とするアクセス制御方法。

10. 記録媒体への複数のアクセス要求を処理する処理装置のためのプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体であって、

10 データの転送レートの変化に応じてアクセス処理の終了期限を決定するステップと、

前記終了期限の早い順に前記複数のアクセス要求の実行スケジュールを設定するステップと、

前記実行スケジュールに従って前記複数のアクセス要求の実行を  
15 制御するステップと

を含む処理を前記コンピュータに実行させるためのプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体。

11. ディスク型記録媒体への複数のアクセス要求を処理する処理装置のためのプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な  
20 記録媒体であって、

前記ディスク型記録媒体へデータを書き込む複数の書き込み要求に対して、該複数の書き込み要求に対応する複数の書き込み位置が互いに近接するように、書き込み領域を決定するステップと、

各書き込み要求の書き込みデータを前記書き込み領域にシーケンシャルに書き込む制御を行うステップと  
25

を含む処理を前記コンピュータに実行させるためのプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体。

1 2. Z C A Vに基づき回転制御が行われる記録媒体に対する複数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御装置であって、

5 前記記録媒体上のゾーンの転送速度が平均化されるように、前記記録媒体から複数ゾーンを選択する選択手段と、

前記複数チャンネルのデータが、該選択された複数のゾーンに分散・記録されるように制御する制御手段と、

を備えることを特徴とするアクセス制御装置。

10 1 3. Z C A Vに基づき回転制御が行われる記録媒体に対する複数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御装置であって、

該各チャンネルのデータの記録要求性能の総和である総合要求性能以上の転送速度平均を持つ複数のゾーンを、前記記録媒体から選択する選択手段と、

15 該選択された複数のゾーンに前記複数チャンネルのデータが分散・記録されるように制御する制御手段と、

を備えることを特徴とするアクセス制御装置。

1 4. Z C L Vに基づき回転制御が行われる記録媒体に対する複数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御装置であって、

20 複数チャンネルの同時記録要求を受け付けたとき、記録容量の多い外周ゾーンを優先的に選択する選択手段と、

前記複数チャンネルのデータが、該選択されたゾーンに集中して記録されるように制御する制御手段と、

を備えることを特徴とするアクセス制御装置。

25 1 5. ランド・グループ方式で記録が行われる記録媒体に対する

複数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御装置であって、

複数チャンネルの同時記録要求を受け付けたとき、各チャンネルのデータが1対1対応で記録されるランドまたはグループを決定する決定手段と、

- 5 前記各チャンネルのデータが、該決定された対応するランドまたはグループに沿って分散・記録されるように制御する制御手段と、  
を備えることを特徴とするアクセス制御装置。

16. 前記記録媒体が所定セクタ数のランドとグループを有する論理ゾーンに分割される記録媒体である場合、

- 10 前記制御手段は、各チャンネルのデータが、論理ゾーン単位で、ランドとグループに交互に分散・記録されるように制御することを特徴とする請求項26記載のアクセス制御装置。

17. 更に、

- あるチャンネルのデータの削除要求を受け付けた場合、そのチャンネルのデータを、それが記録されているランドまたはグループから削除する削除手段と、

- 該ランドまたは該グループと対になっている他のランドまたは他のグループに記録されている別のチャンネルのデータを、空き領域のある論理ゾーンに移動させて再記録させるガーベジコレクション  
20 手段を、

備えることを特徴とする請求項16記載のアクセス制御装置。

18. 更に、

- あるチャンネルのデータの再生要求を受け付けた場合、そのチャンネルのデータが記録されているランドまたはグループから再生データ  
25 を連続して読みだす読みだし手段を備えることを特徴とする請



求項 1 5 または 1 6 記載のアクセス制御装置。

1 9. Z C A V に基づき回転制御が行われる記録媒体に対する複数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御方法であって、

前記記録媒体上のゾーンの転送速度が平均化されるように、前記  
5 記録媒体から複数ゾーンを選択し、

前記複数チャンネルのデータが、該選択された複数のゾーンに分散・記録されるように制御する、

ことを特徴とするアクセス制御方法。

2 0. Z C A V に基づき回転制御が行われる記録媒体に対する複数  
10 数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御方法であって、

該各チャンネルのデータの記録要求性能の総和である総合要求性能以上の転送速度平均を持つ複数のゾーンを、前記記録媒体から選択し、

該選択された複数のゾーンに前記複数チャンネルのデータが分散・記録されるように制御すること、  
15

を特徴とするアクセス制御方法。

2 1. Z C L V に基づき回転制御が行われる記録媒体に対する複数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御方法であって、

複数チャンネルの同時記録要求を受け付けたとき、記録容量の多い外周ゾーンを優先的に選択し、  
20

前記複数チャンネルのデータが、該選択されたゾーンに集中して記録されるように制御する、

ことを特徴とするアクセス制御方法。

2 2. ランド・グループ方式で記録が行われる記録媒体に対する  
25 複数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御方法であって、

複数チャンネルの同時記録要求を受け付けたとき、各チャンネルのデータが1対1対応で記録されるランドまたはグループを決定し、

前記各チャンネルのデータが、該決定された対応するランドまたはグループに沿って分散・記録されるように制御する、

5      ことを特徴とするアクセス制御方法。

23.      Z C A Vに基づき回転制御が行われるディスク型記録媒体に対する複数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御装置のためのプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体であって、

10      前記ディスク型記録媒体上のゾーンの転送速度が平均化されるように、前記ディスク型記録媒体から複数ゾーンを選択するステップと、

前記複数チャンネルのデータが、該選択された複数のゾーンに分散・記録されるように制御するステップ、

15      を含む処理を前記コンピュータに実行させるコンピュータ読み取り可能な記録媒体。

24.      Z C A Vに基づき回転制御が行われるディスク型記録媒体に対する複数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御装置のためのプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体

20      であって、

該各チャンネルのデータの記録要求性能の総和である総合要求性能以上の転送速度平均を持つ複数のゾーンを、前記ディスク型記録媒体から選択するステップと、

25      該選択された複数のゾーンに前記複数チャンネルのデータが分散・記録されるように制御するステップ、

を含む処理を前記コンピュータに実行させるコンピュータ読み取り可能な記録媒体。

25. ZCLVに基づき回転制御が行われるディスク型記録媒体に対する複数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御装置のためのプログラムを記録したコンピュータが読み取り可能な記録媒体であって、

複数チャンネルの同時記録要求を受け付けたとき、記録容量の多い外周ゾーンを優先的に選択するステップと、

前記複数チャンネルのデータが、該選択されたゾーンに集中して記録されるように制御するステップ、

を含む処理を前記コンピュータに実行させるコンピュータ読み取り可能な記録媒体。

26. ランド・グループ方式で記録が行われるディスク型記録媒体に対する複数チャンネルの同時記録を制御するアクセス制御装置のためのプログラムを記録したコンピュータが読み取り可能な記録媒体であって、

複数チャンネルの同時記録要求を受け付けたとき、各チャンネルのデータが1対1対応で記録されるランドまたはグループを決定するステップと、

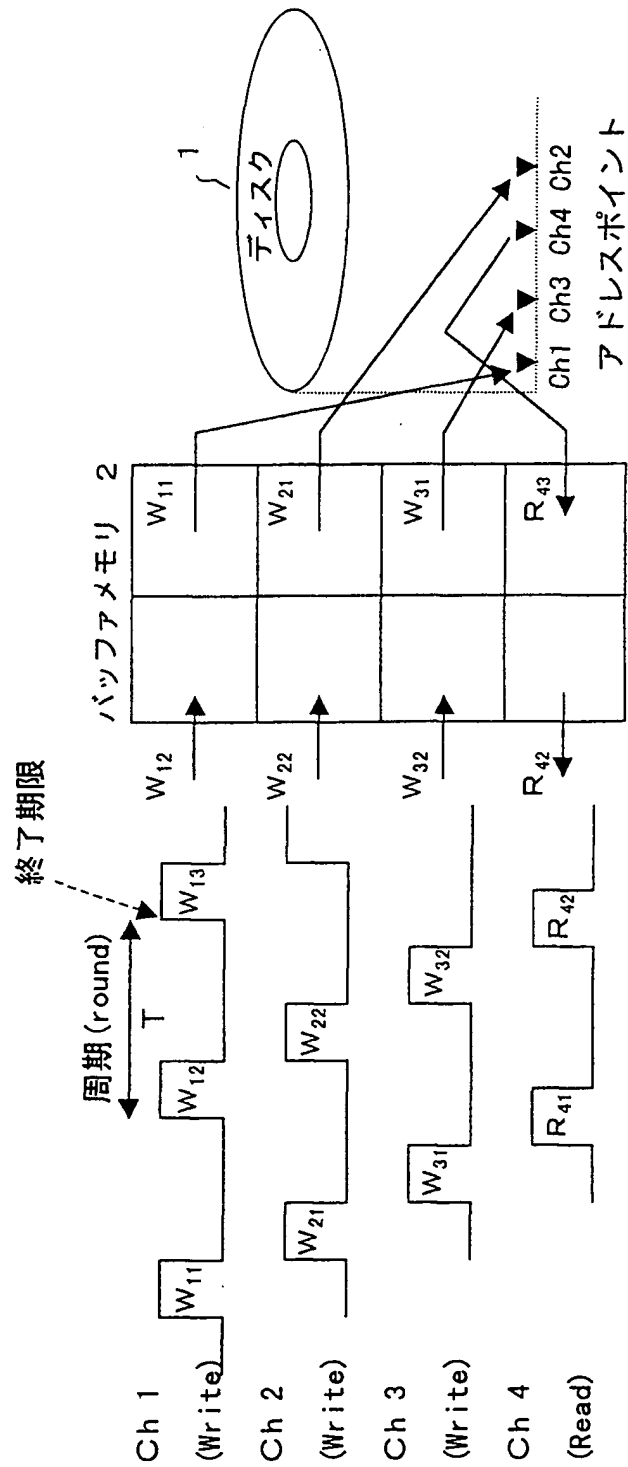
20 前記各チャンネルのデータが、該決定された対応するランドまたはグループに沿って分散・記録されるように制御するステップ、

を含む処理を前記コンピュータに実行させるコンピュータ読み取り可能な記録媒体。

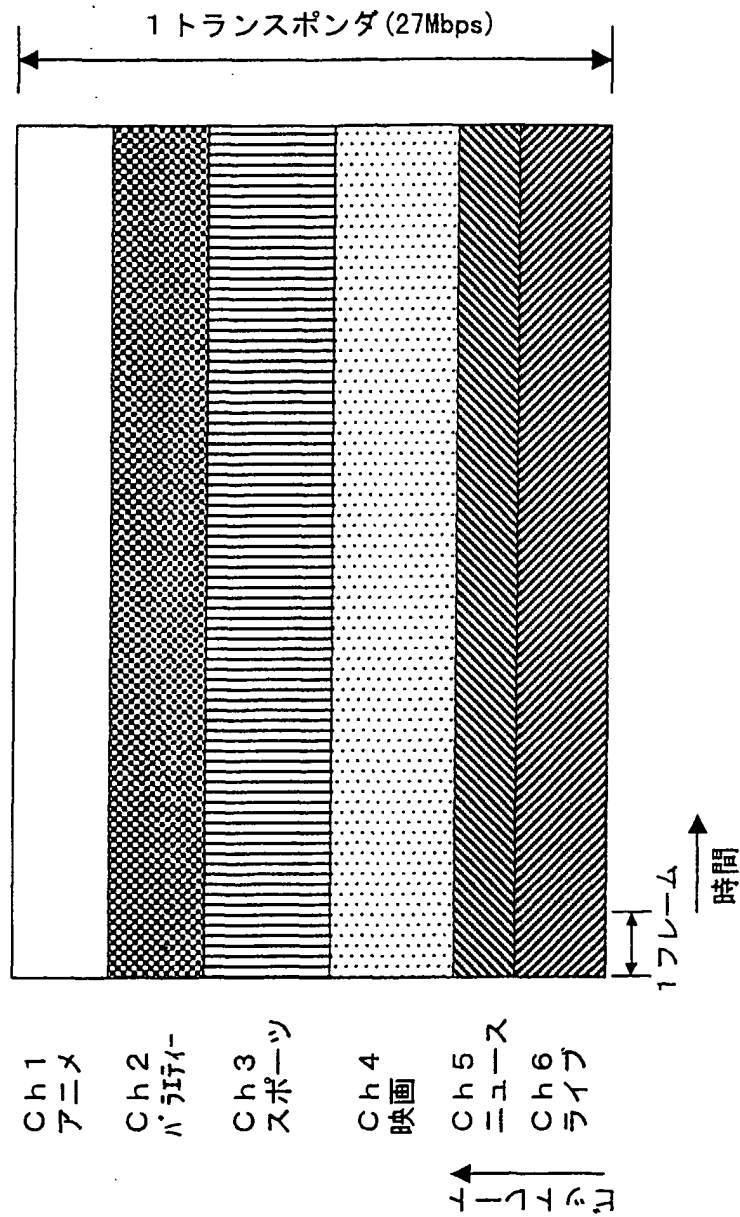
27. 前記ディスク型記録媒体が所定セクタ数のランドとグループを有する論理ゾーンに分割されるディスク型記録媒体である場合、

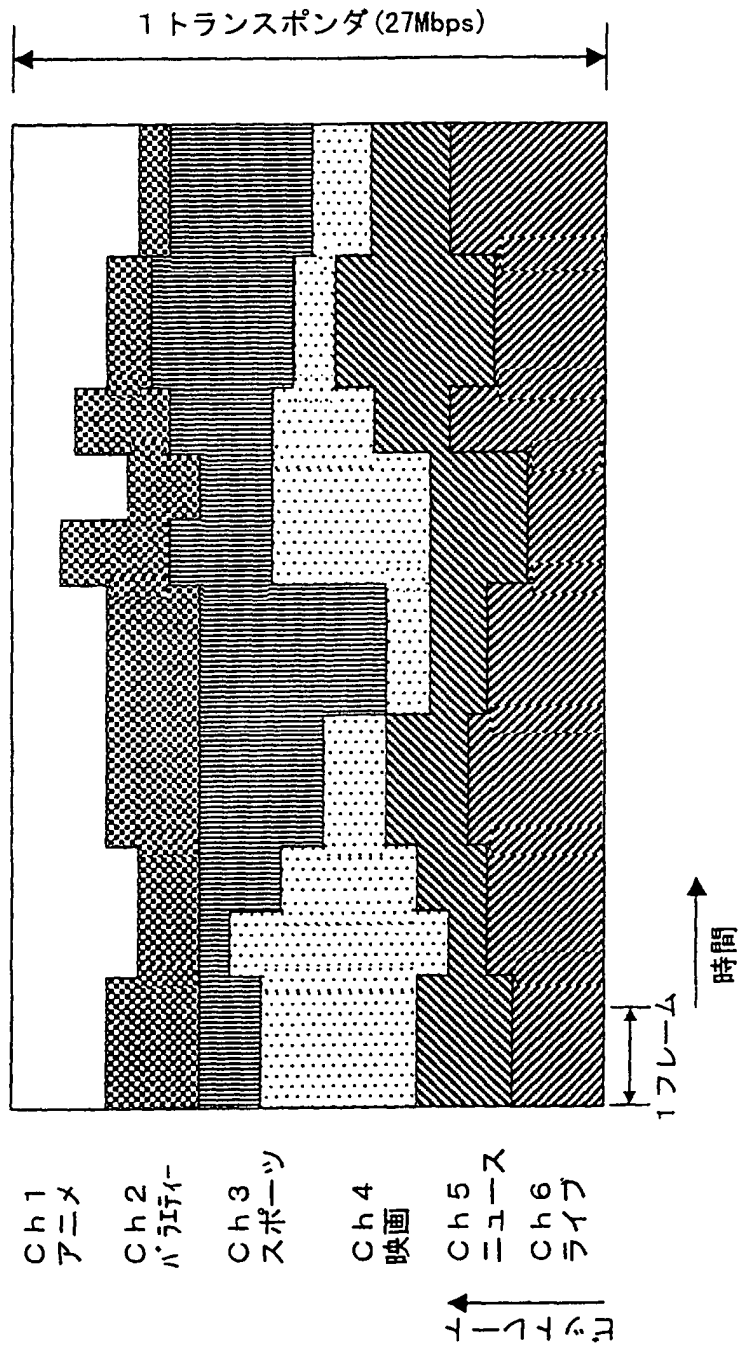
各チャンネルのデータが、論理ゾーン単位で、ランドとグループに交互に分散・記録されるように制御するステップを含む処理を前記コンピュータに実行させる請求項 26 記載の記録媒体。

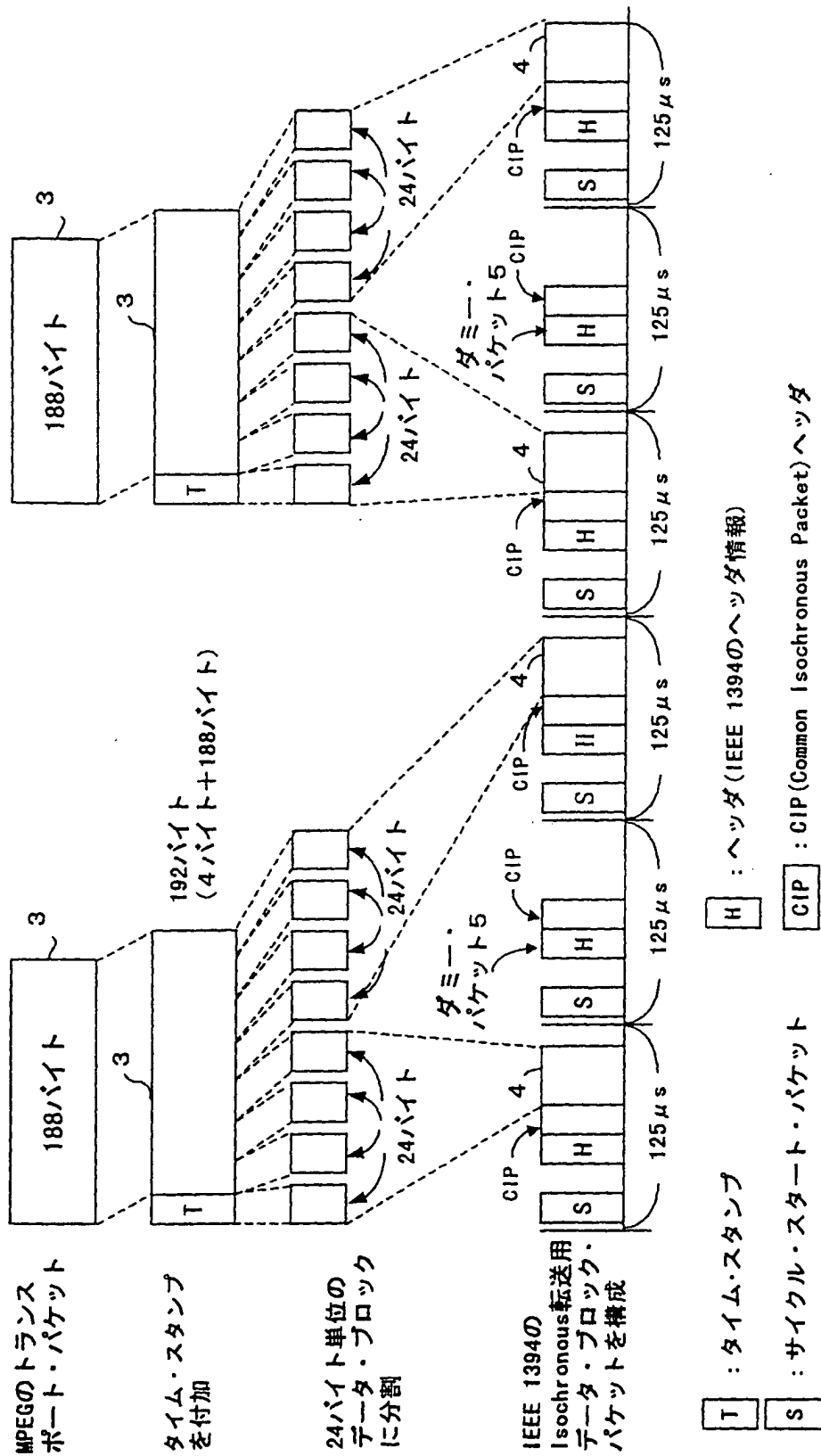
1/57



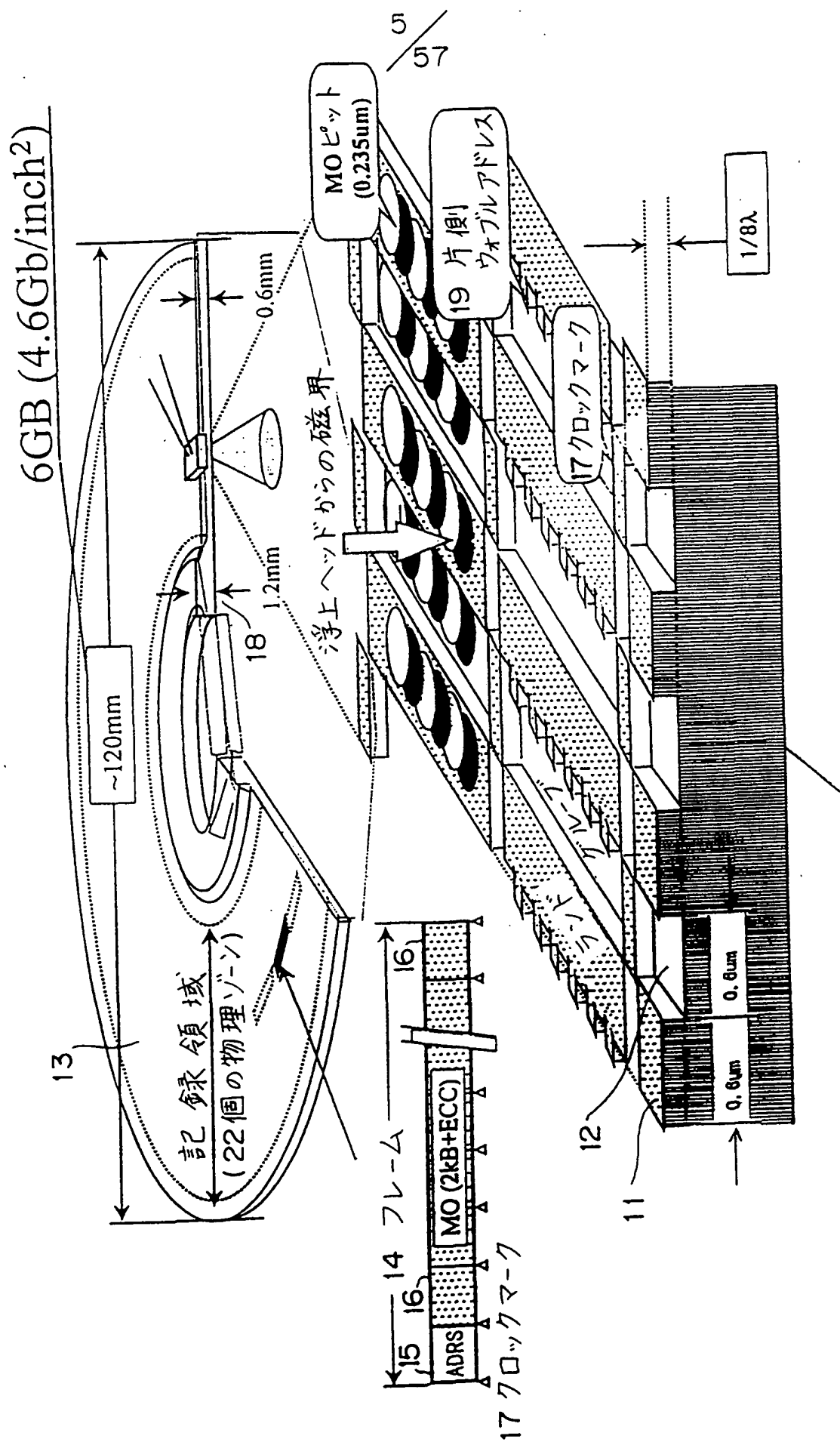
2 / 57

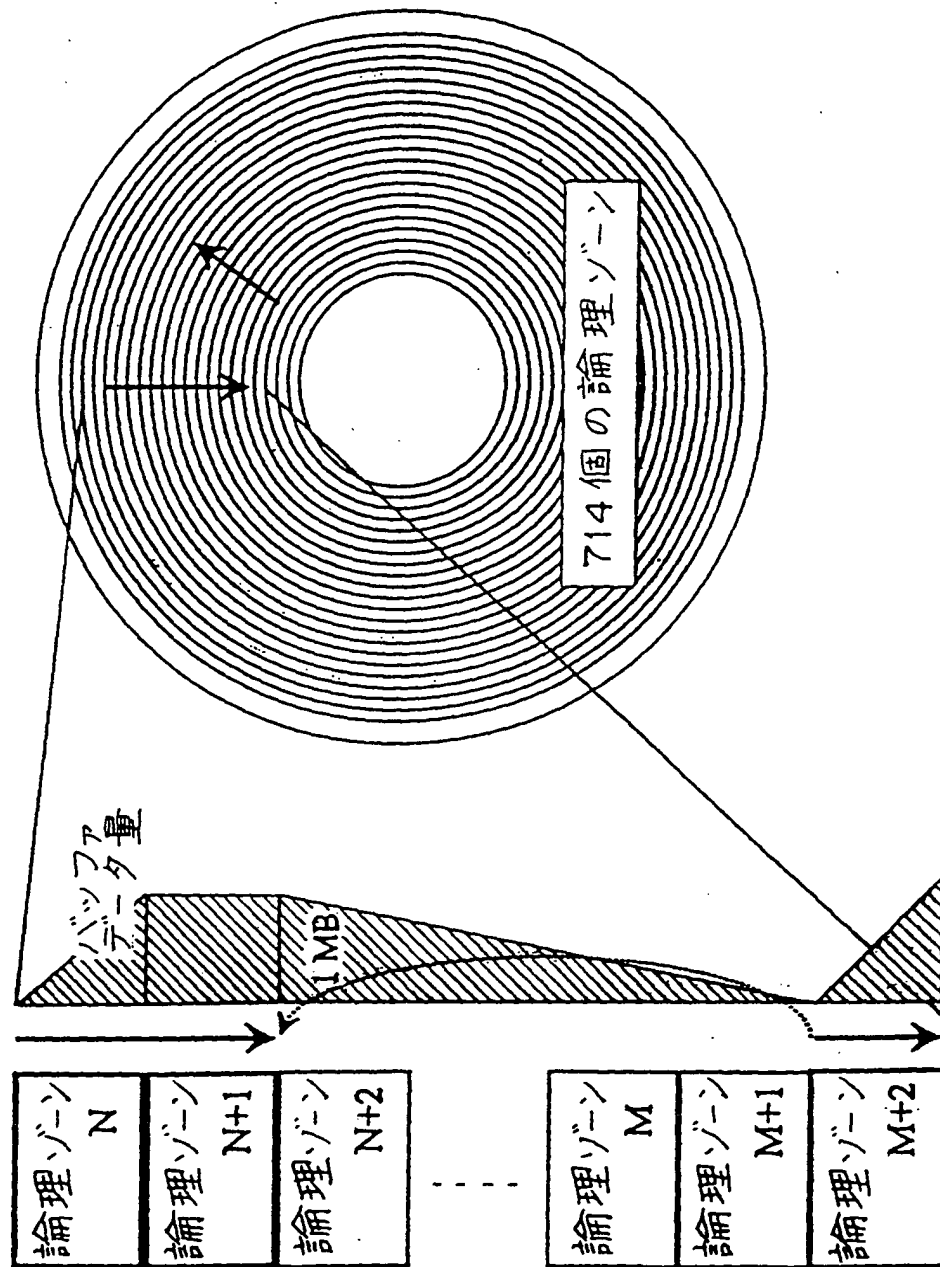


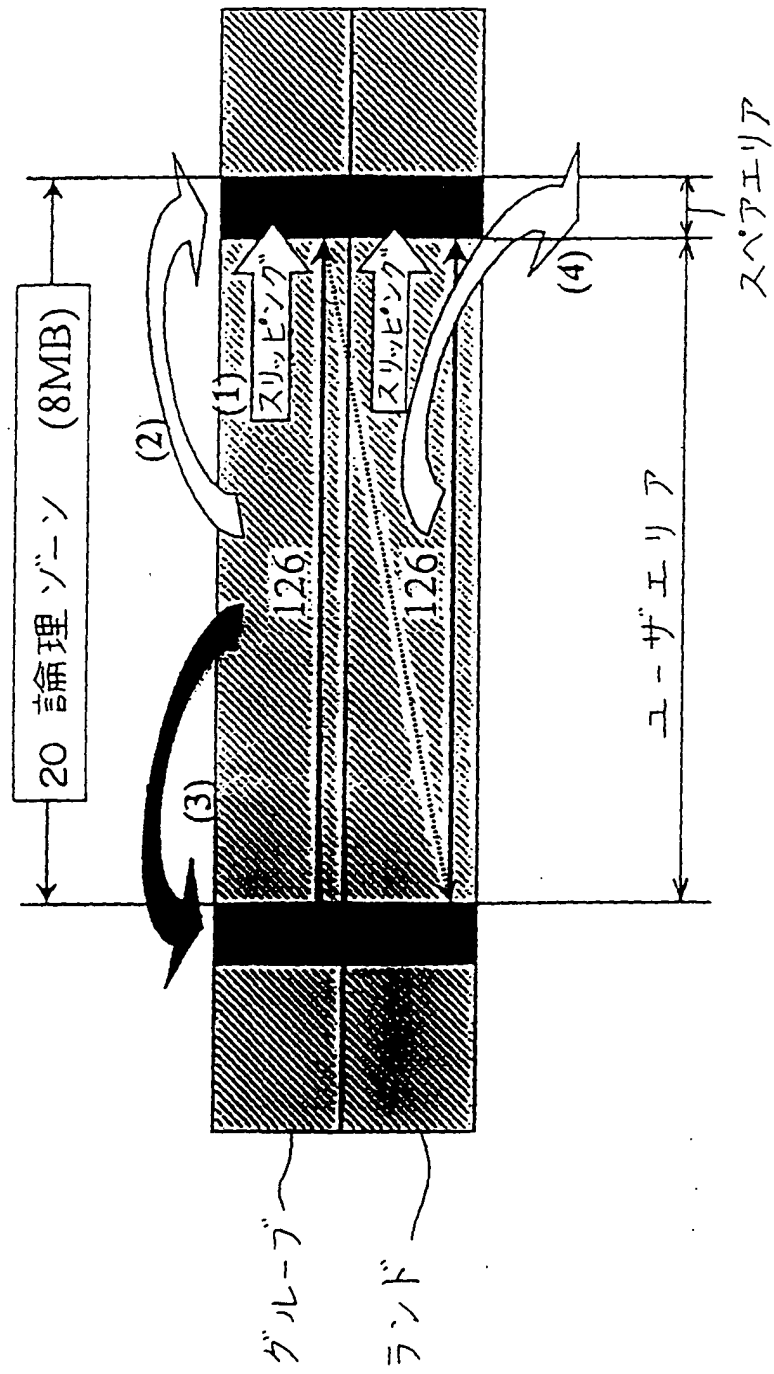




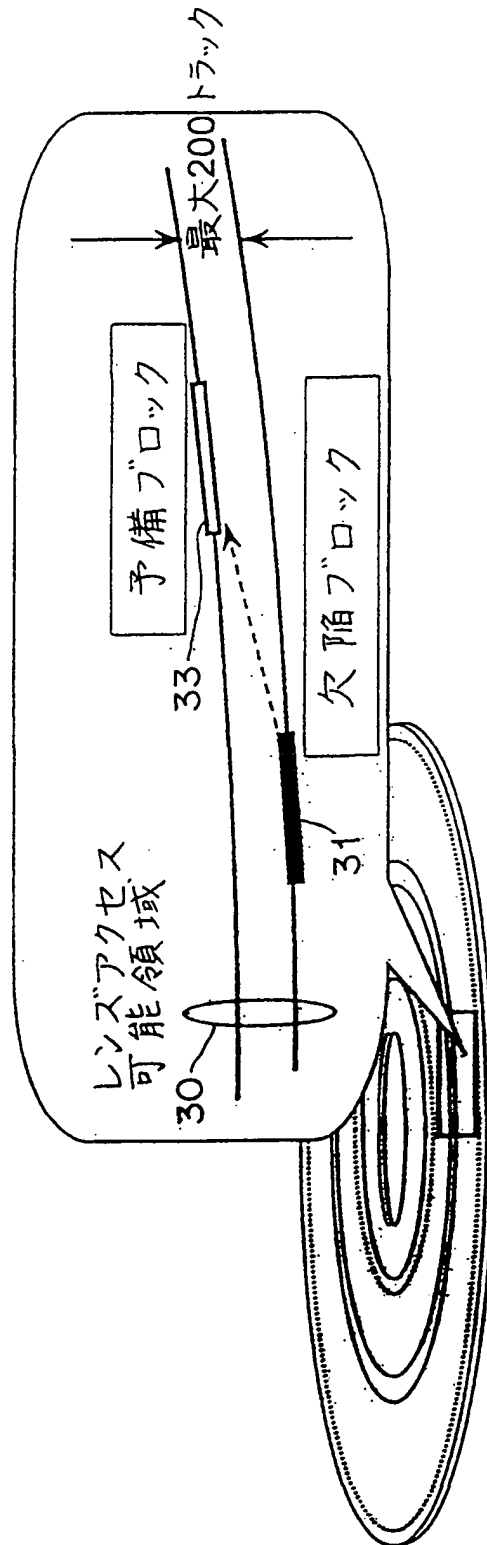


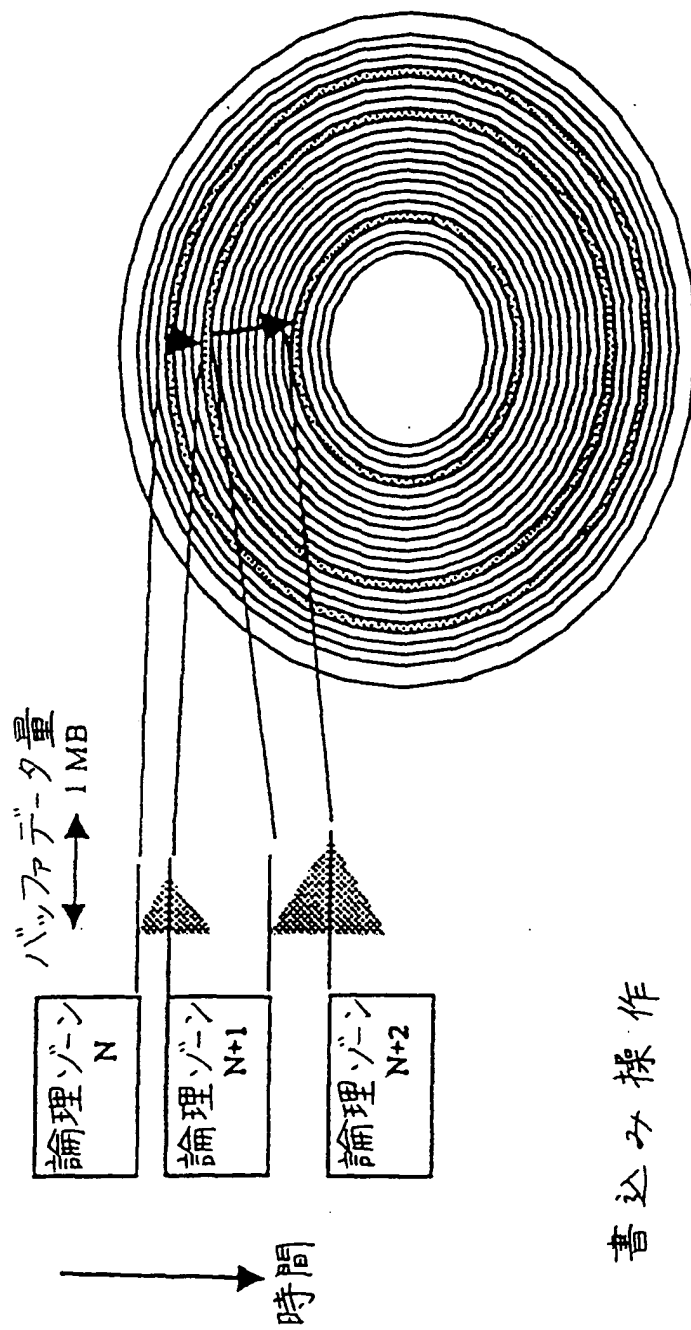


6  
57

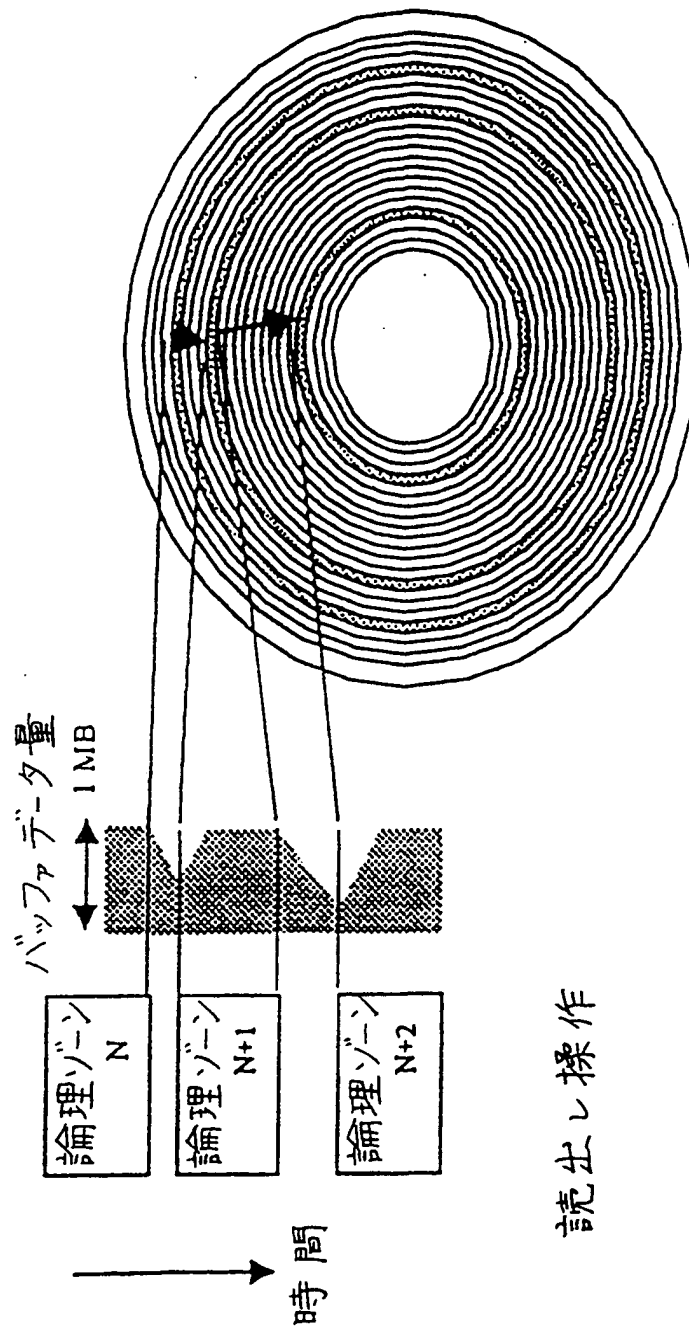
7  
57

8  
57

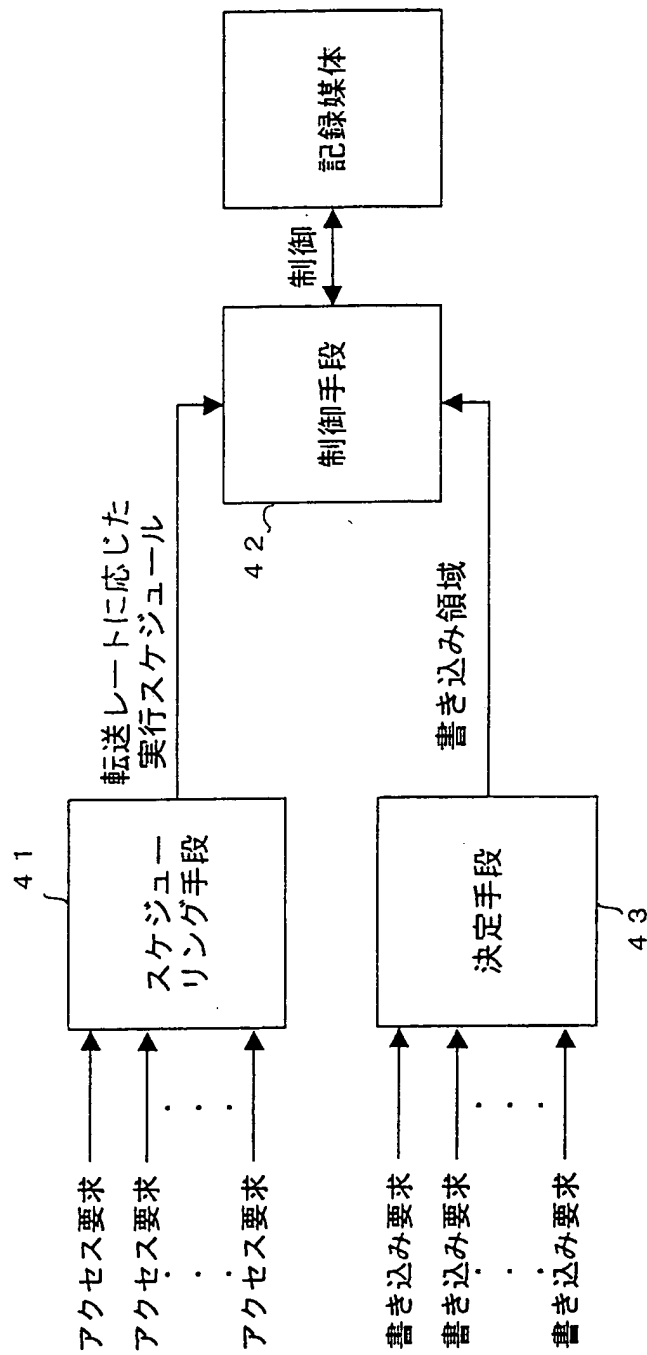




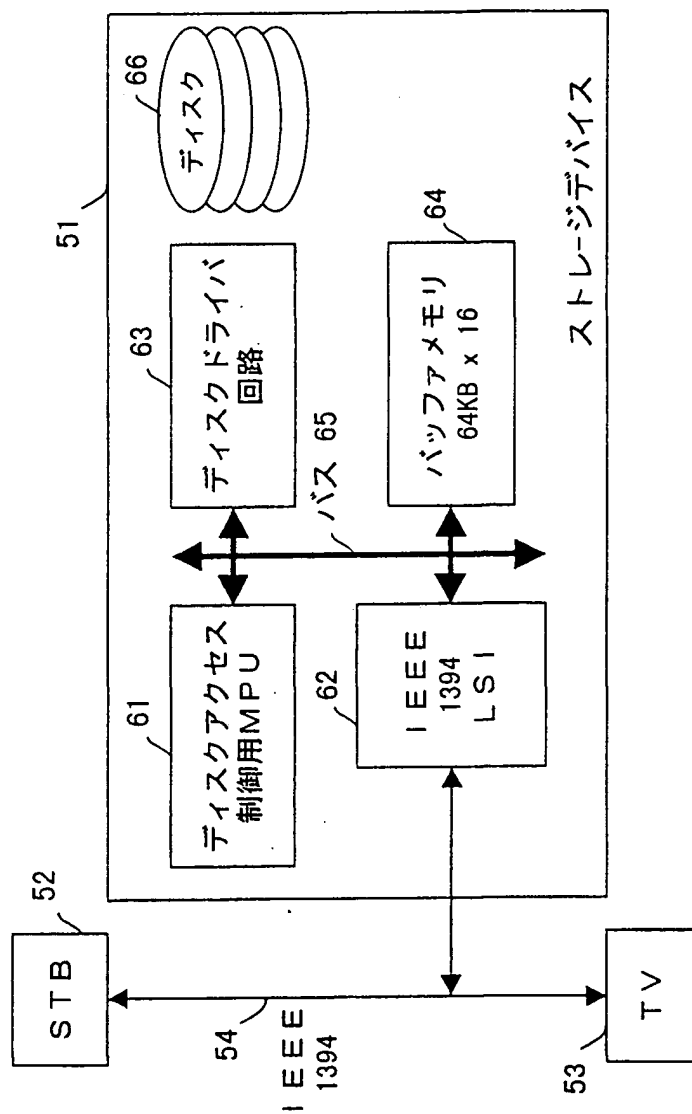
書き込み操作

10/  
57

11/57



12/57





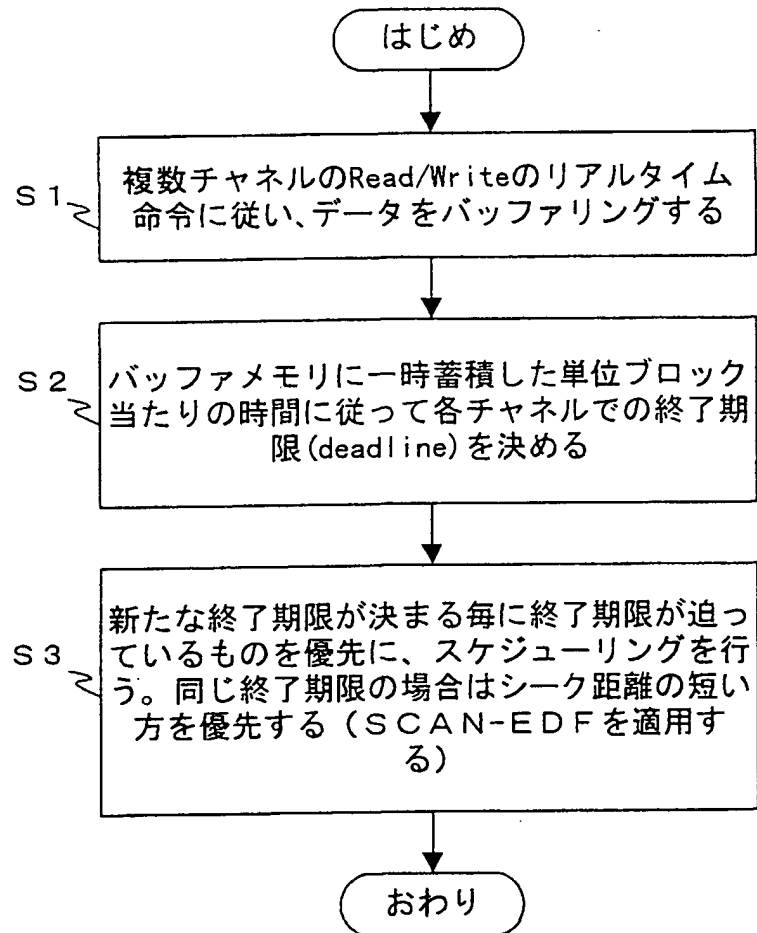
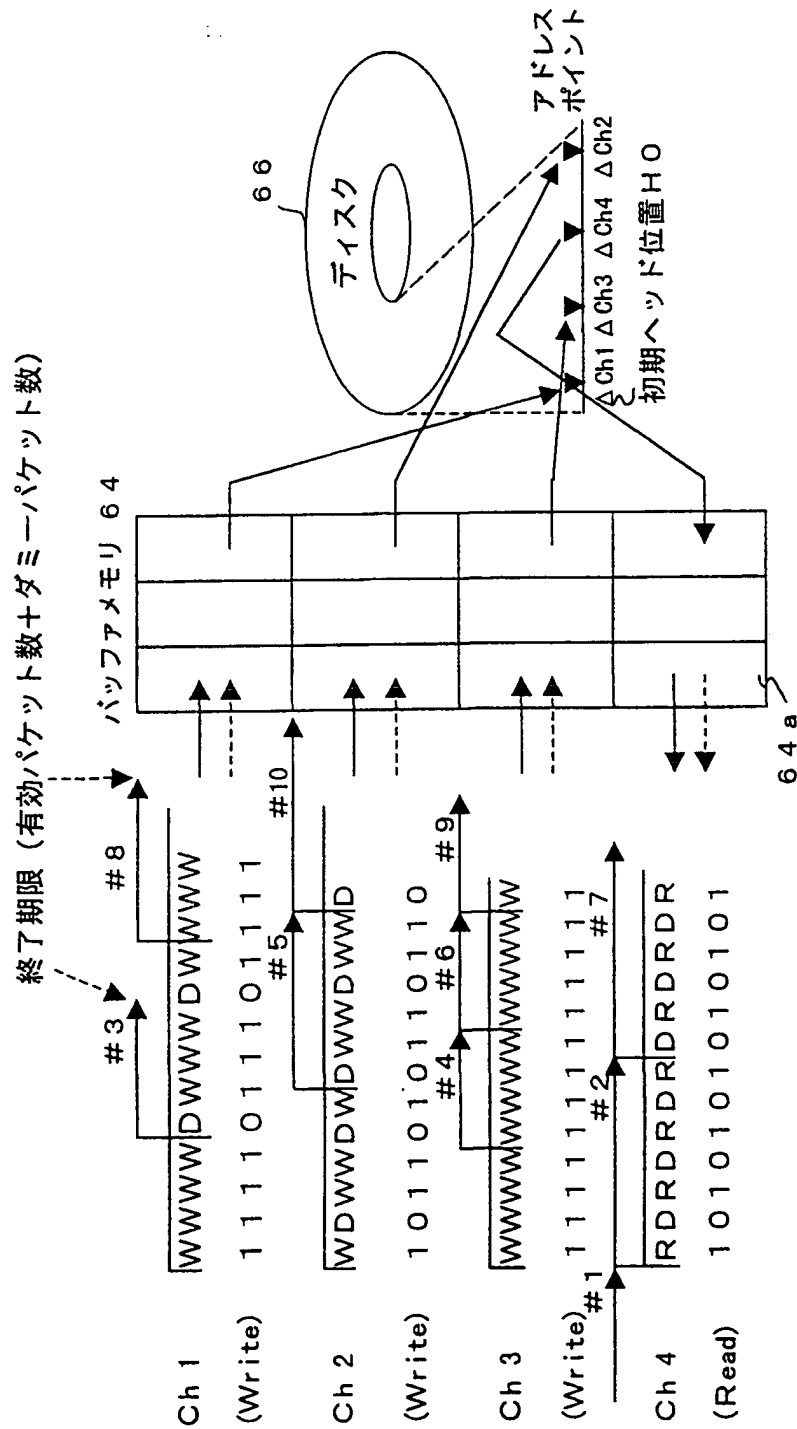
13/  
57

図 1 3

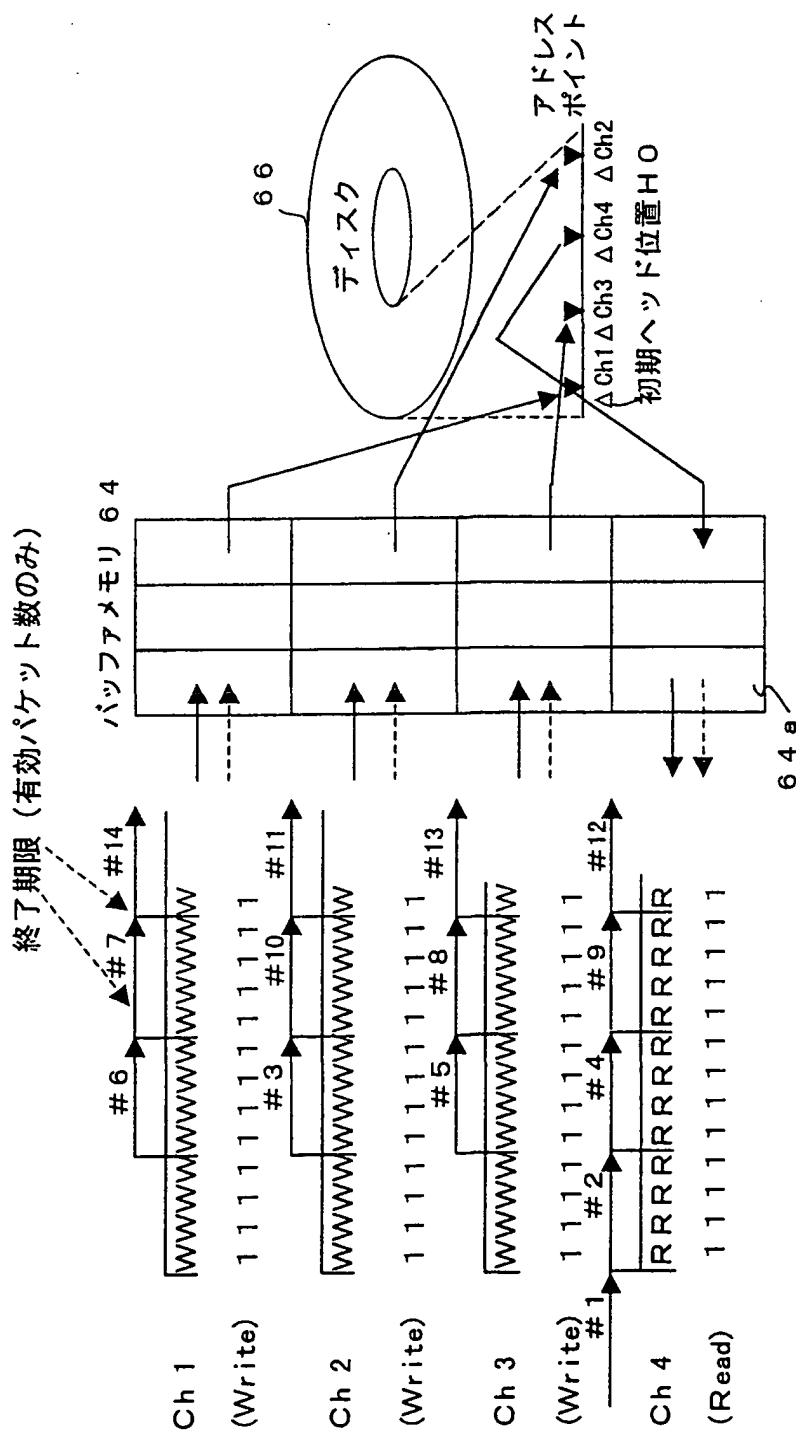
14  
57

15 / 57

最大転送レート (バイト数/パケット数)	終了期限 情報	バイナリ データ	有 効 データ
-------------------------	------------	-------------	------------

図 1 5

16/57



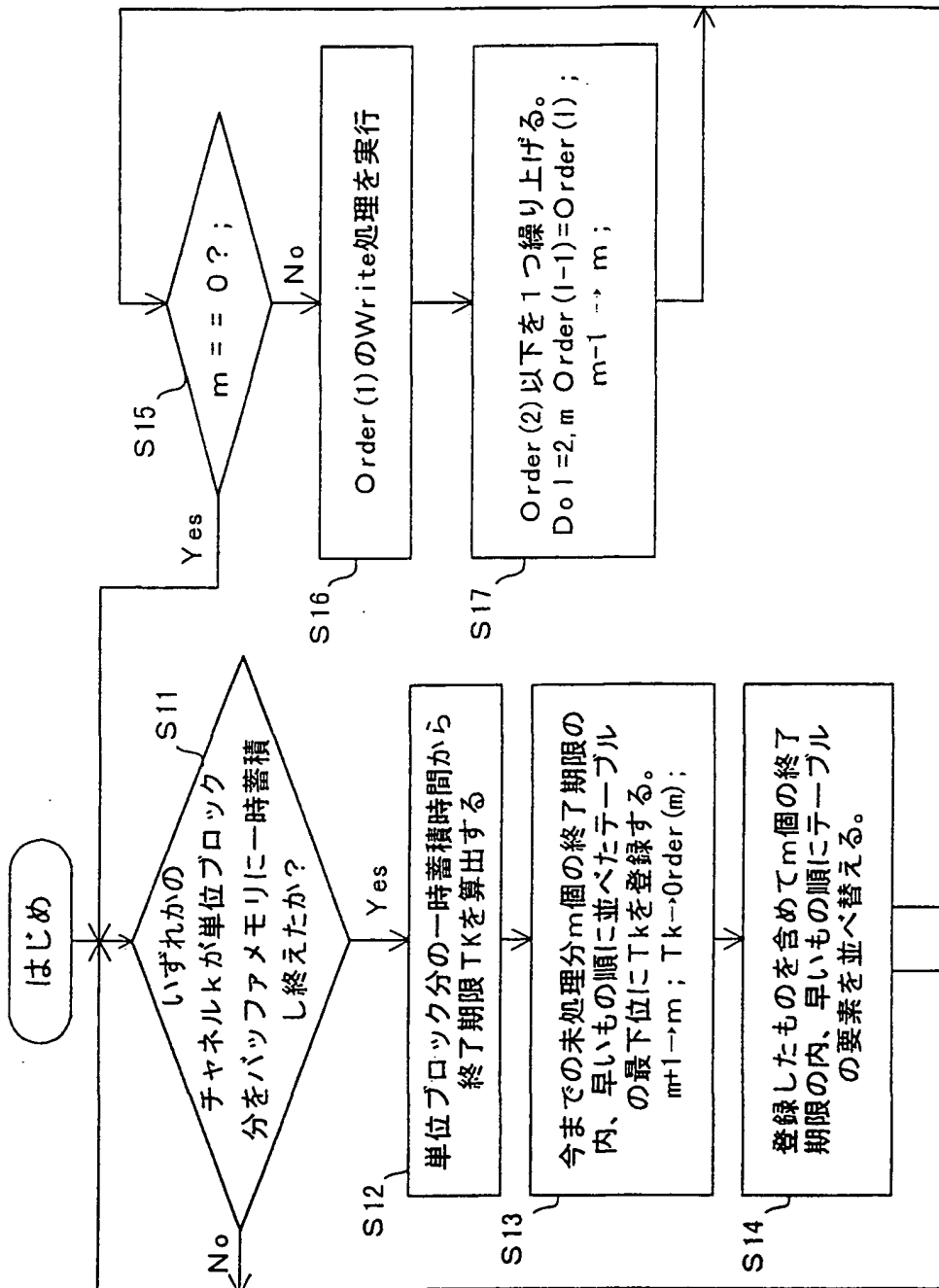
$$\frac{17}{57}$$

$$\frac{70}{\downarrow}$$

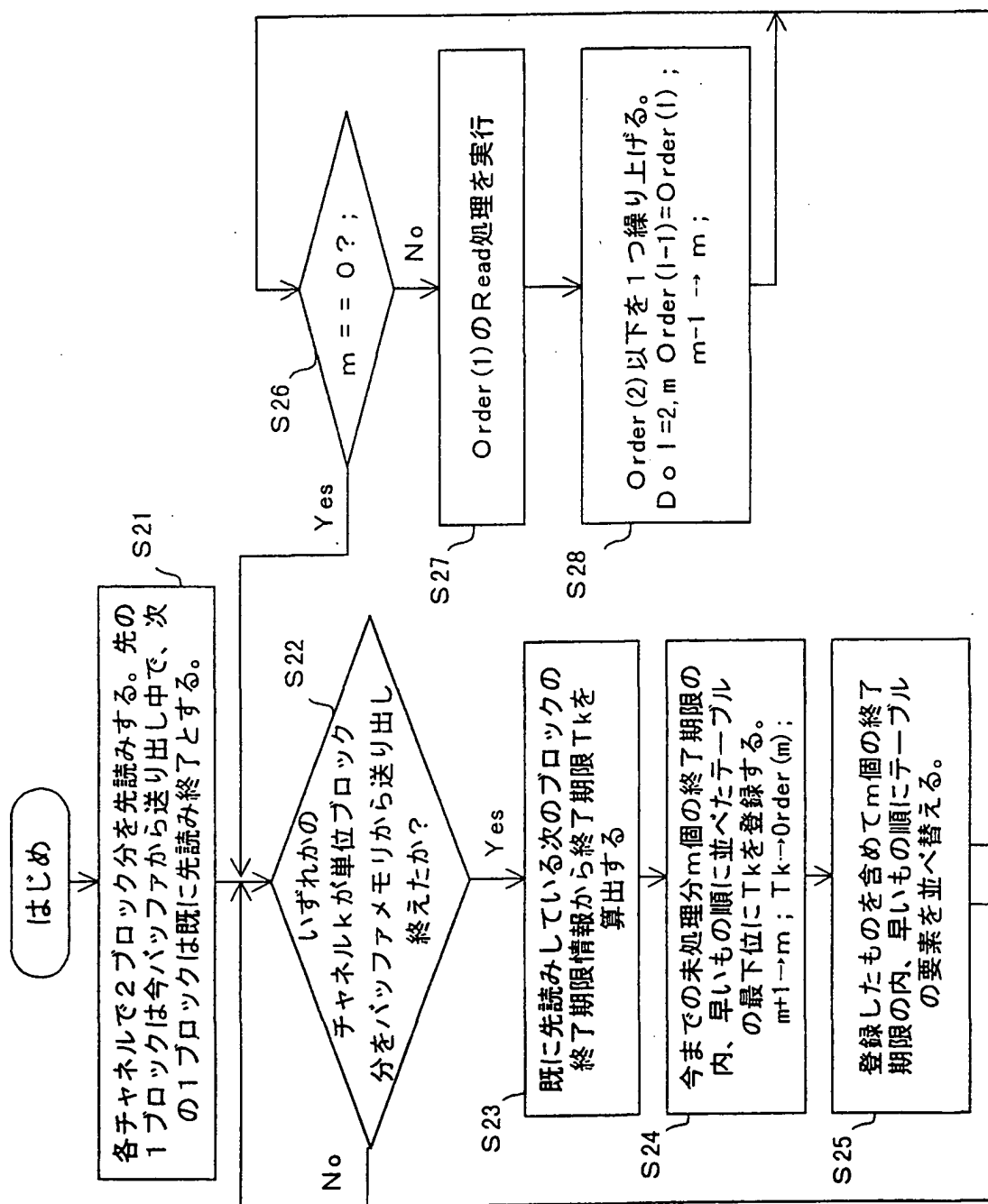
処 理 順 番	デ ィ ス ク 上 の			
	終 了 期 限 T	R / W	チ ャ ン ネ ル C	ブ ロ ッ ク ア ド レ ス A
1	T <sub>i</sub>	W <sub>i</sub>	C <sub>i</sub>	A <sub>i</sub>
.	.	.	.	.
.	.	.	.	.
.	.	.	.	.
m-1	T <sub>j</sub>	R <sub>j</sub>	C <sub>j</sub>	A <sub>j</sub>
登録 → m	T <sub>k</sub>	R <sub>k</sub>	C <sub>k</sub>	A <sub>k</sub>
.	.	.	.	.
.	.	.	.	.
.	.	.	.	.
2 N				

Order (1) = {T, R/W, C, A}

図 1 7

18  
57

19/57



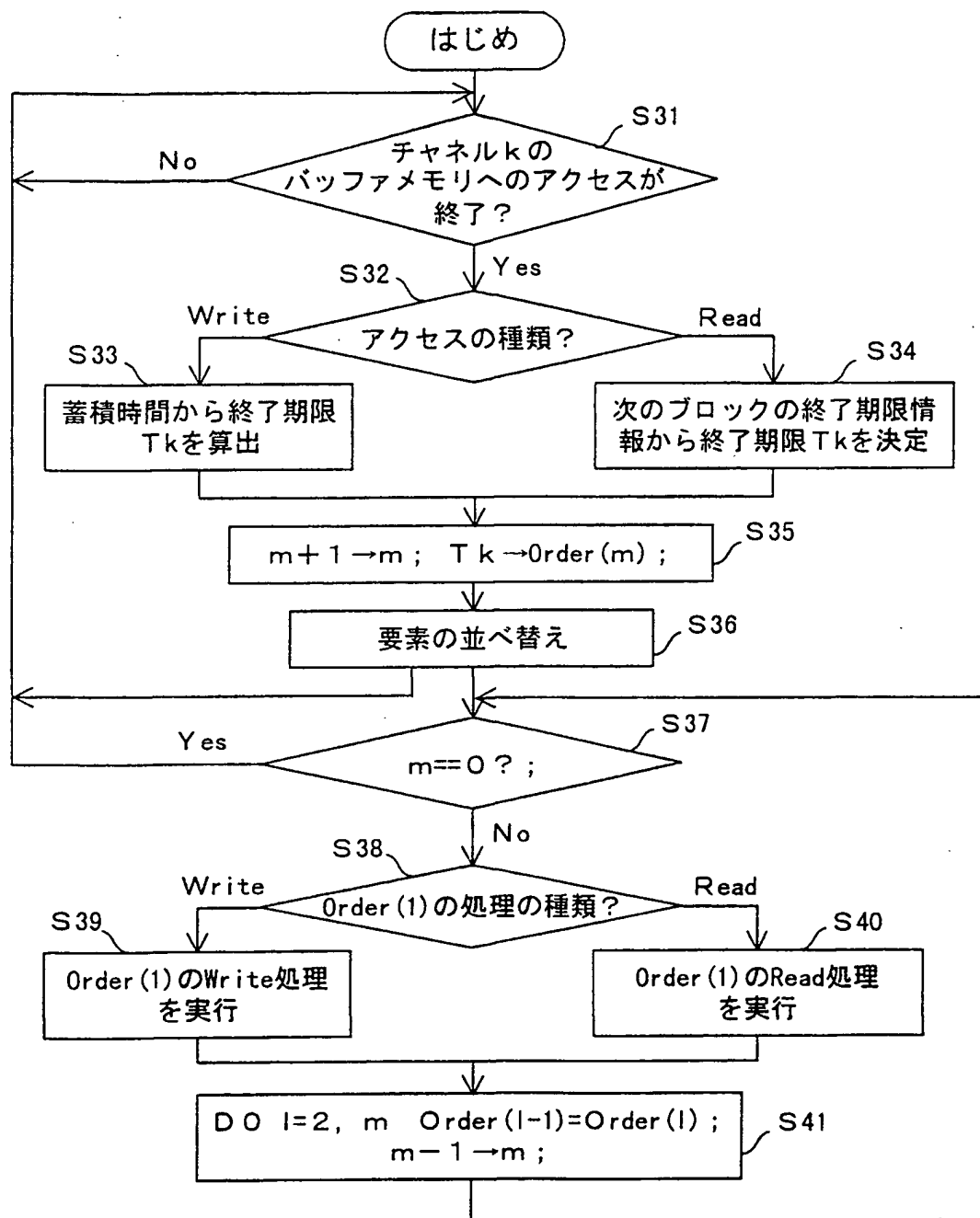
20/  
57

図 20



21 / 57

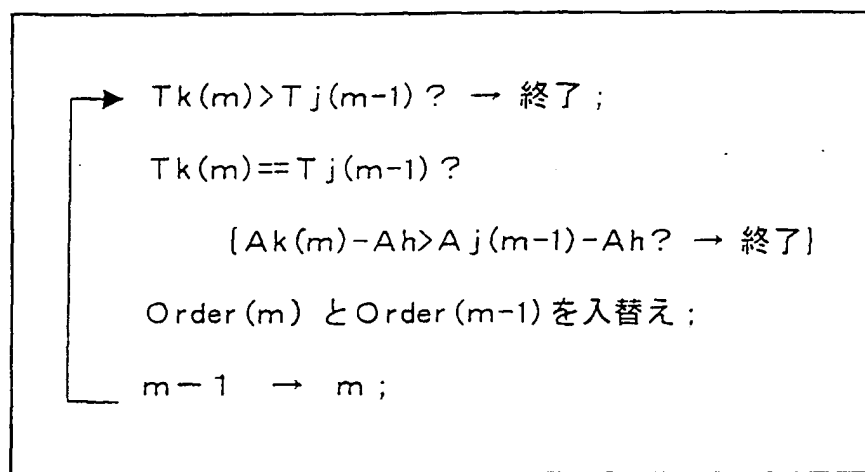


図 2 1

$$\frac{22}{57}$$

$T_k(m) > T_j(m/2)$ ? →  $>T_j(3m/4)$ ?  
以下続く  
 $<T_j(3m/4)$ ?

$T_k(m) < T_j(m/2)$ ? →  $>T_j(m/4)$ ?  
以下続く  
 $<T_j(m/4)$ ?

Order(m) を確定した順位に挿入;

图 2 2

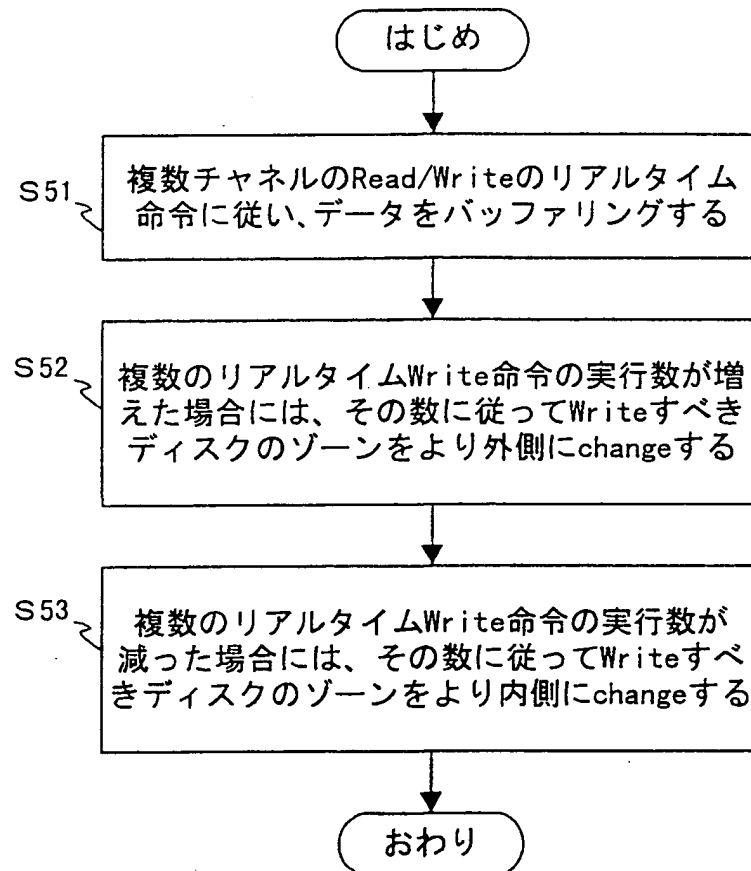
23/  
57

図 2 3

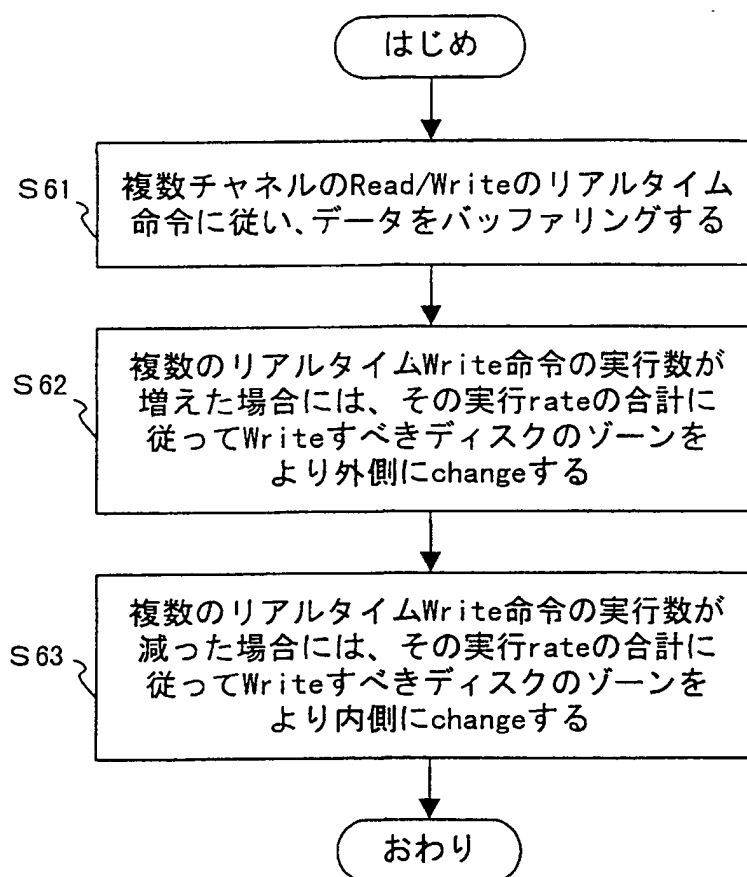
24/  
57

図 2 4

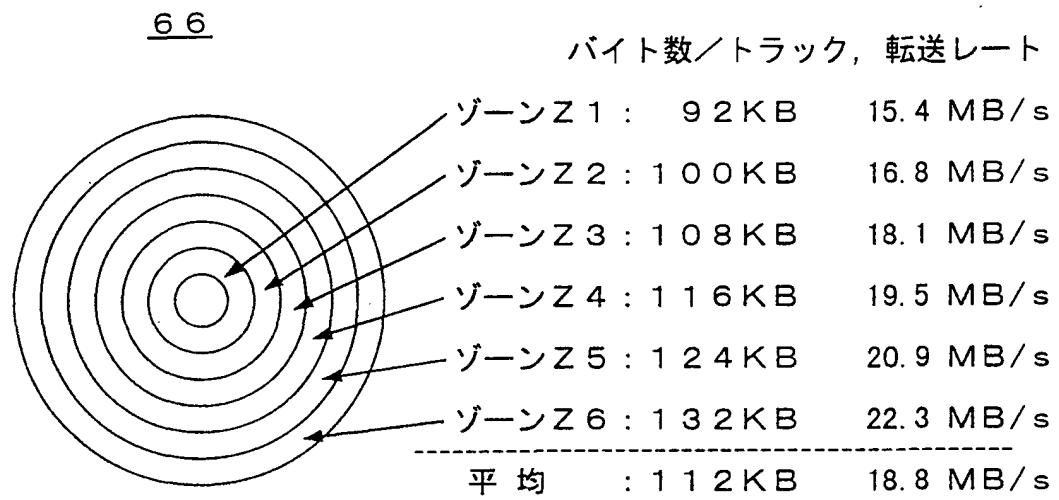
$\frac{25}{57}$ 

図25

$\frac{26}{57}$ 

図 2 6

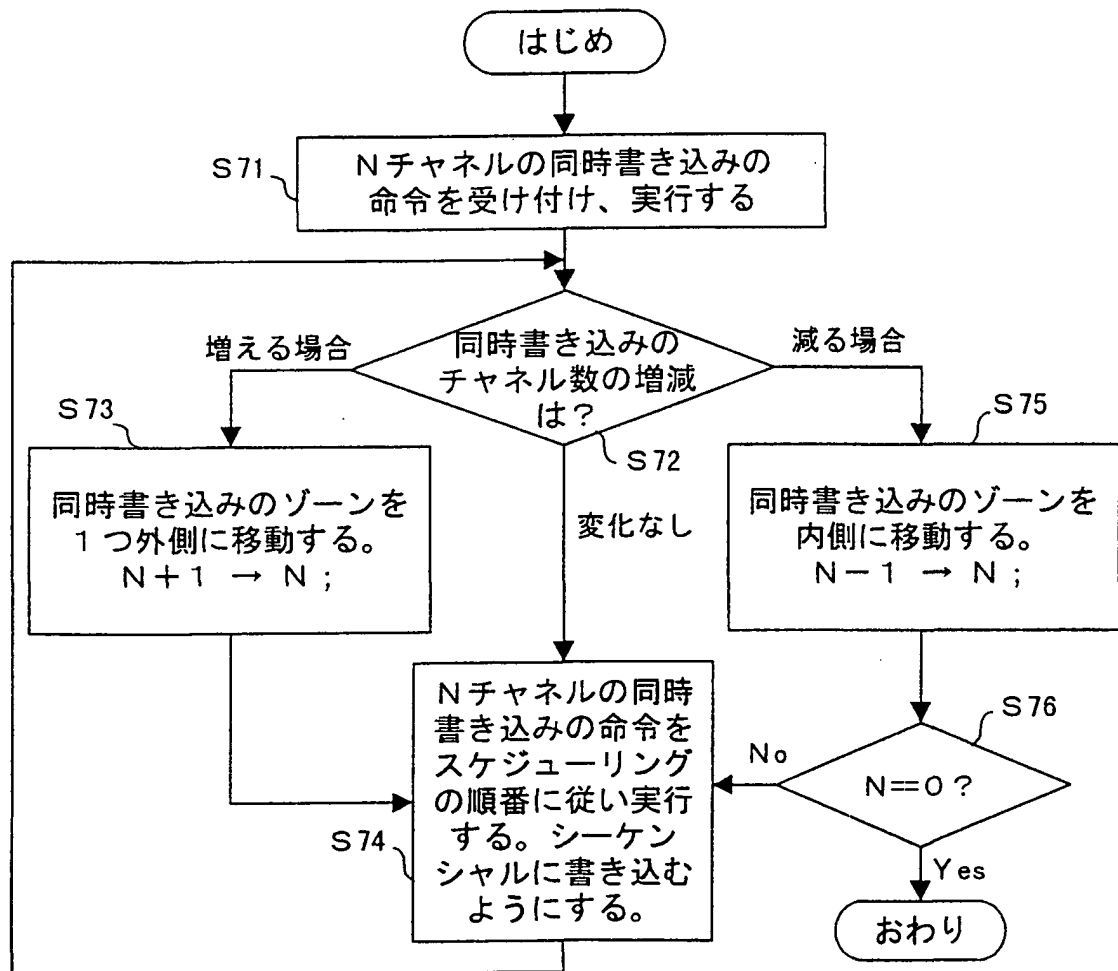
27/  
57

図 27

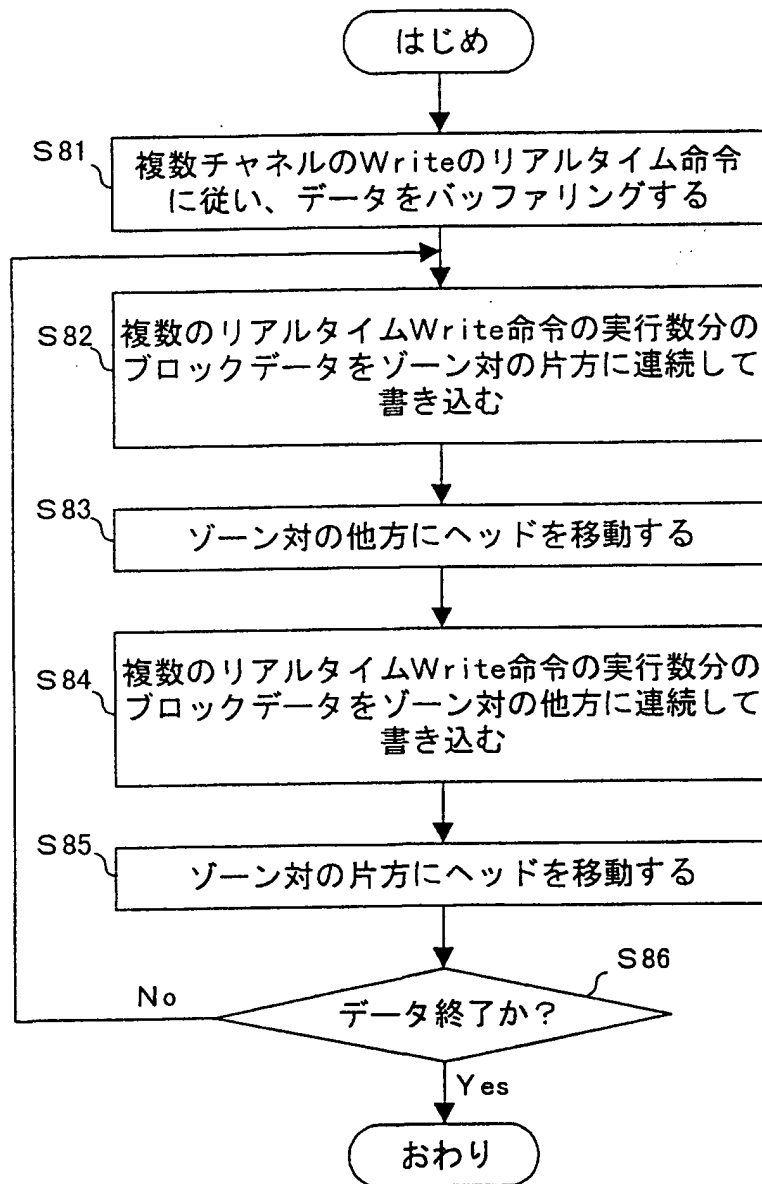
28/  
57

図 28



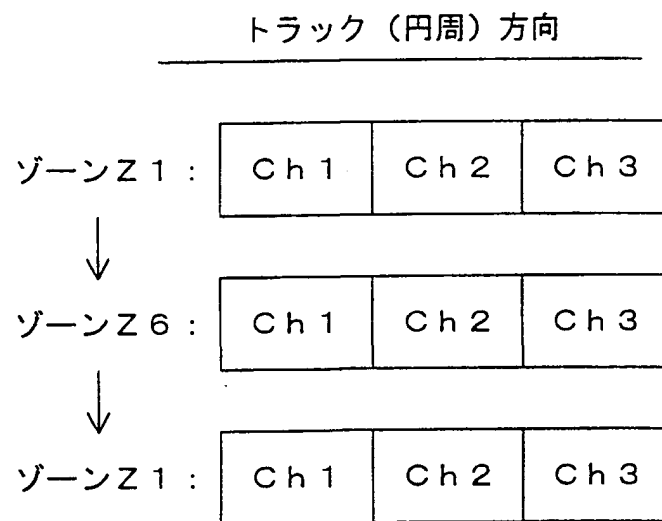
$\frac{29}{57}$ 

図 2 9

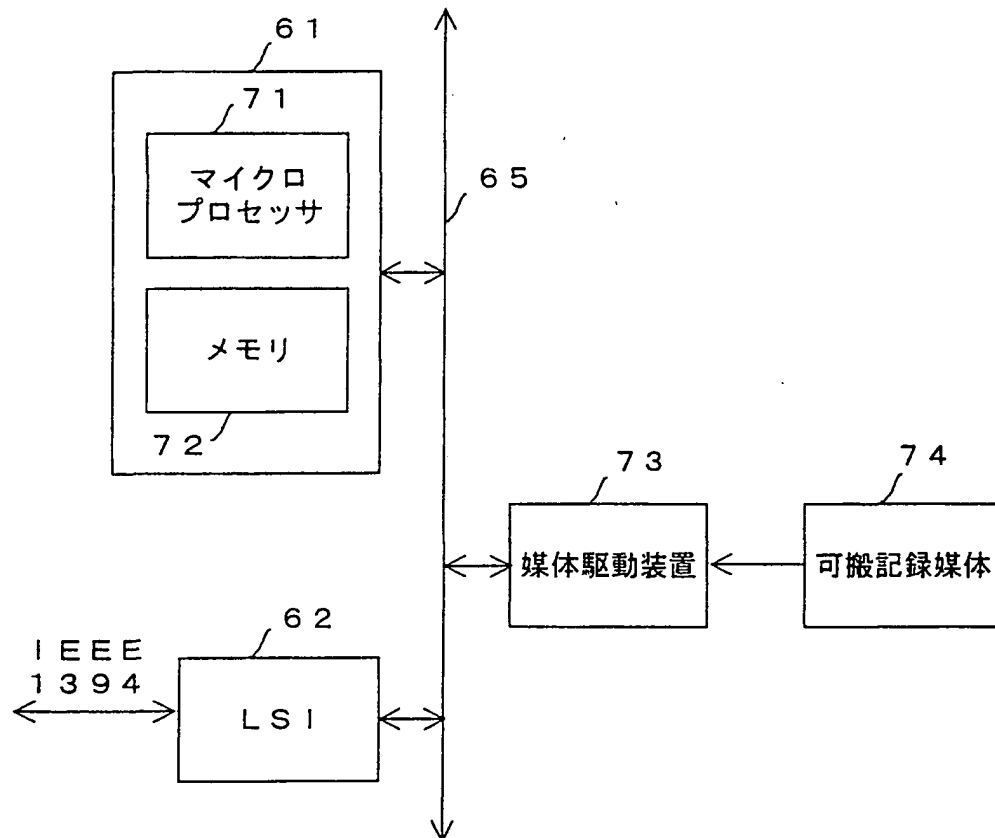
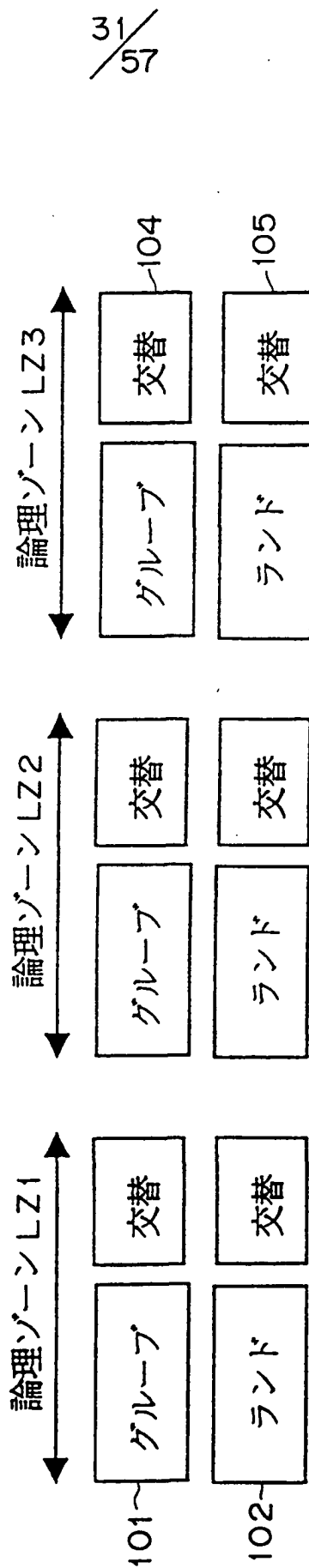
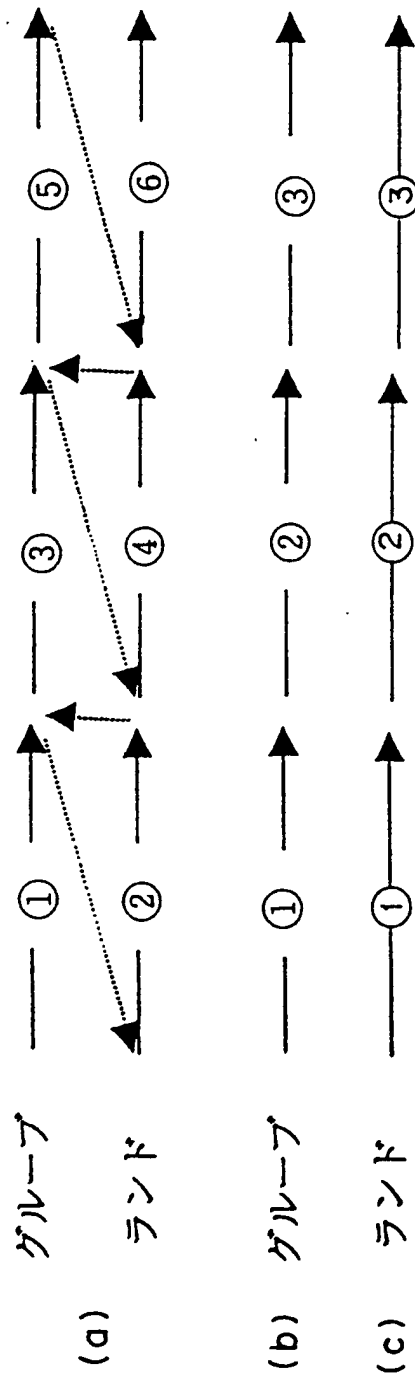
30/  
57

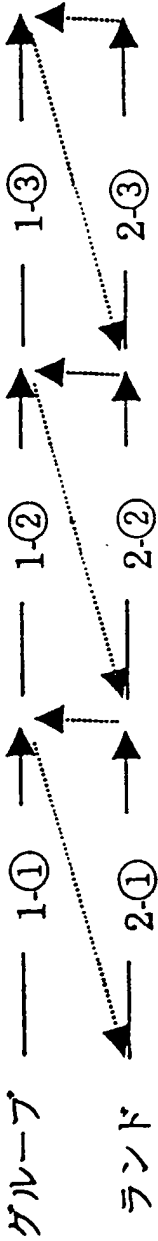
図 30

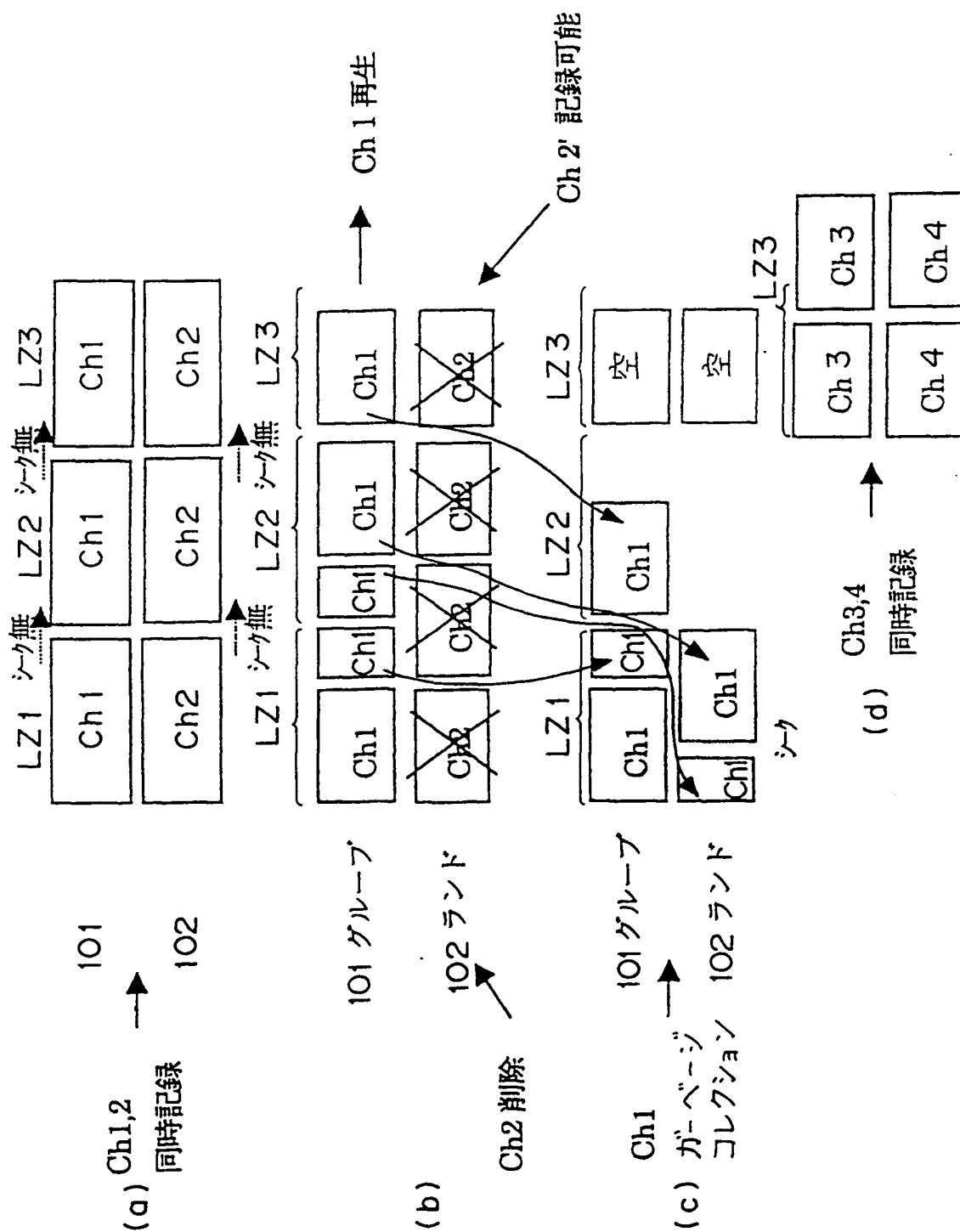


32/57



33/57





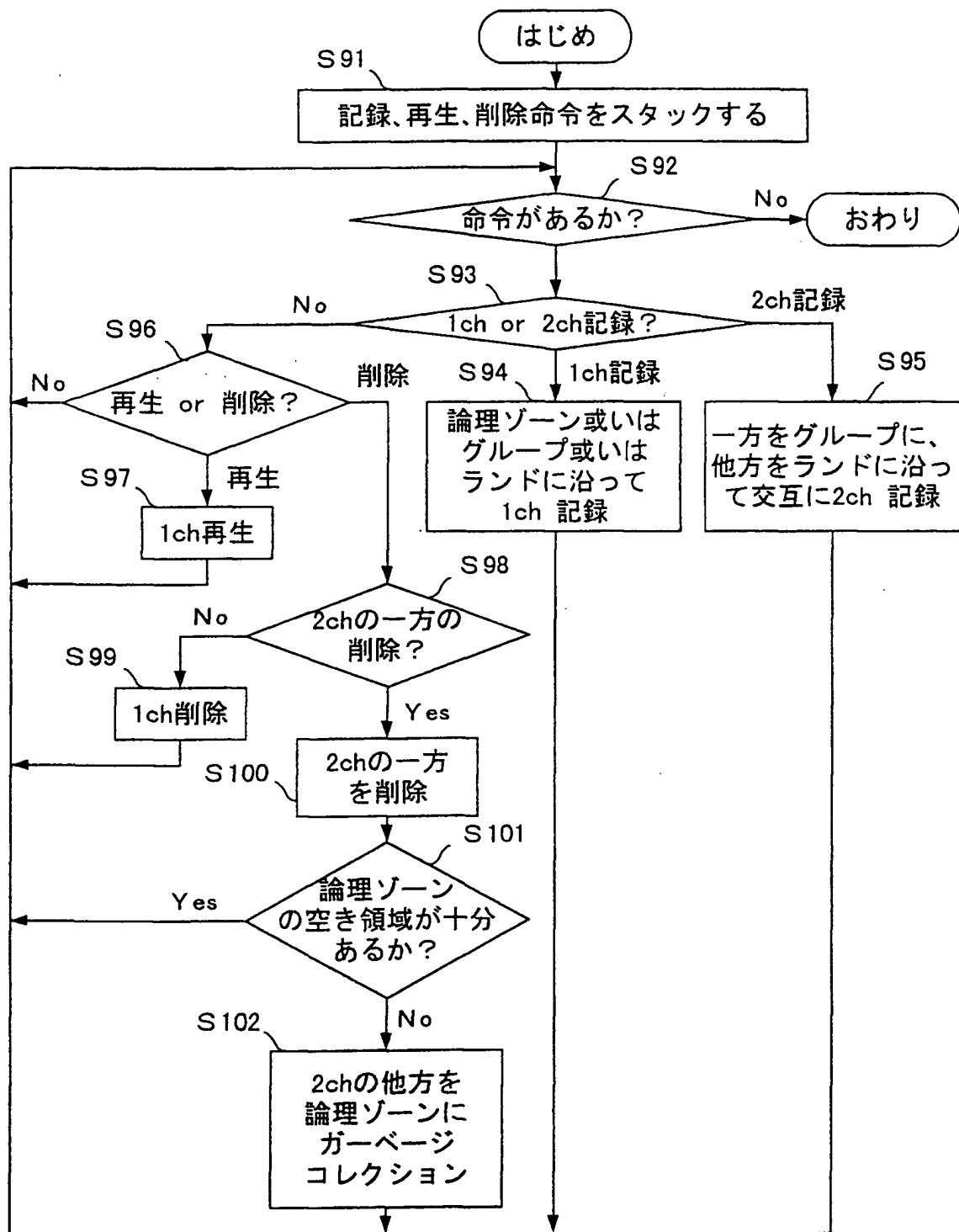
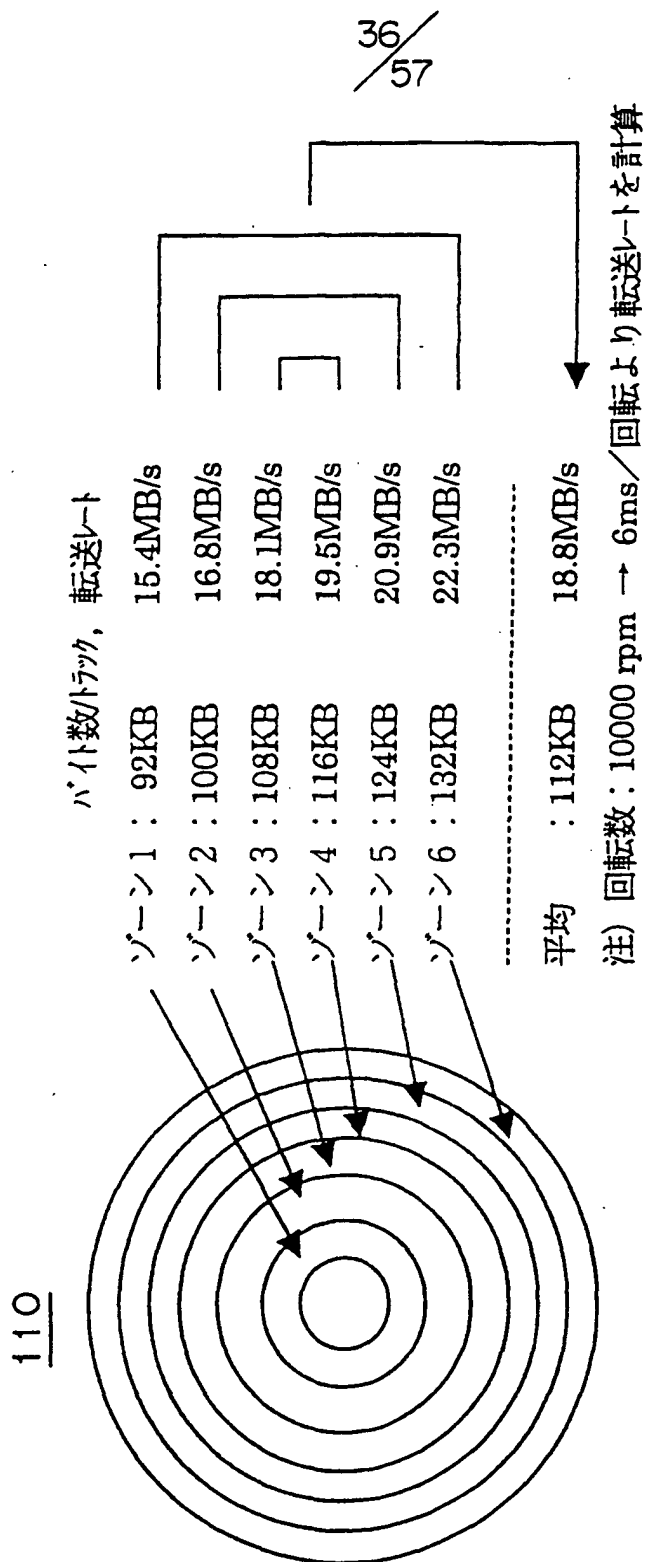
35/  
57

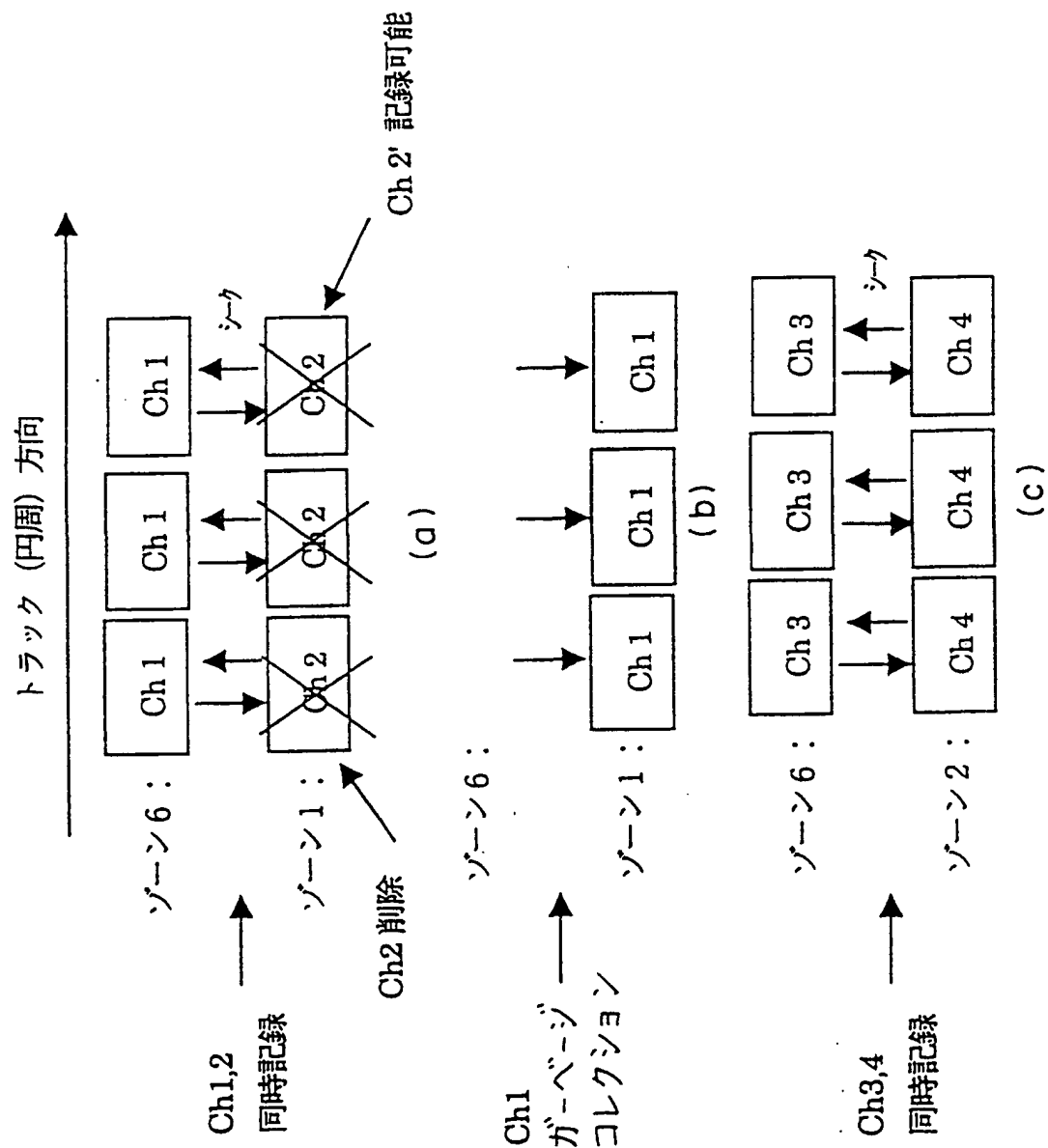
図 3 5



36/57



37/57



38/57

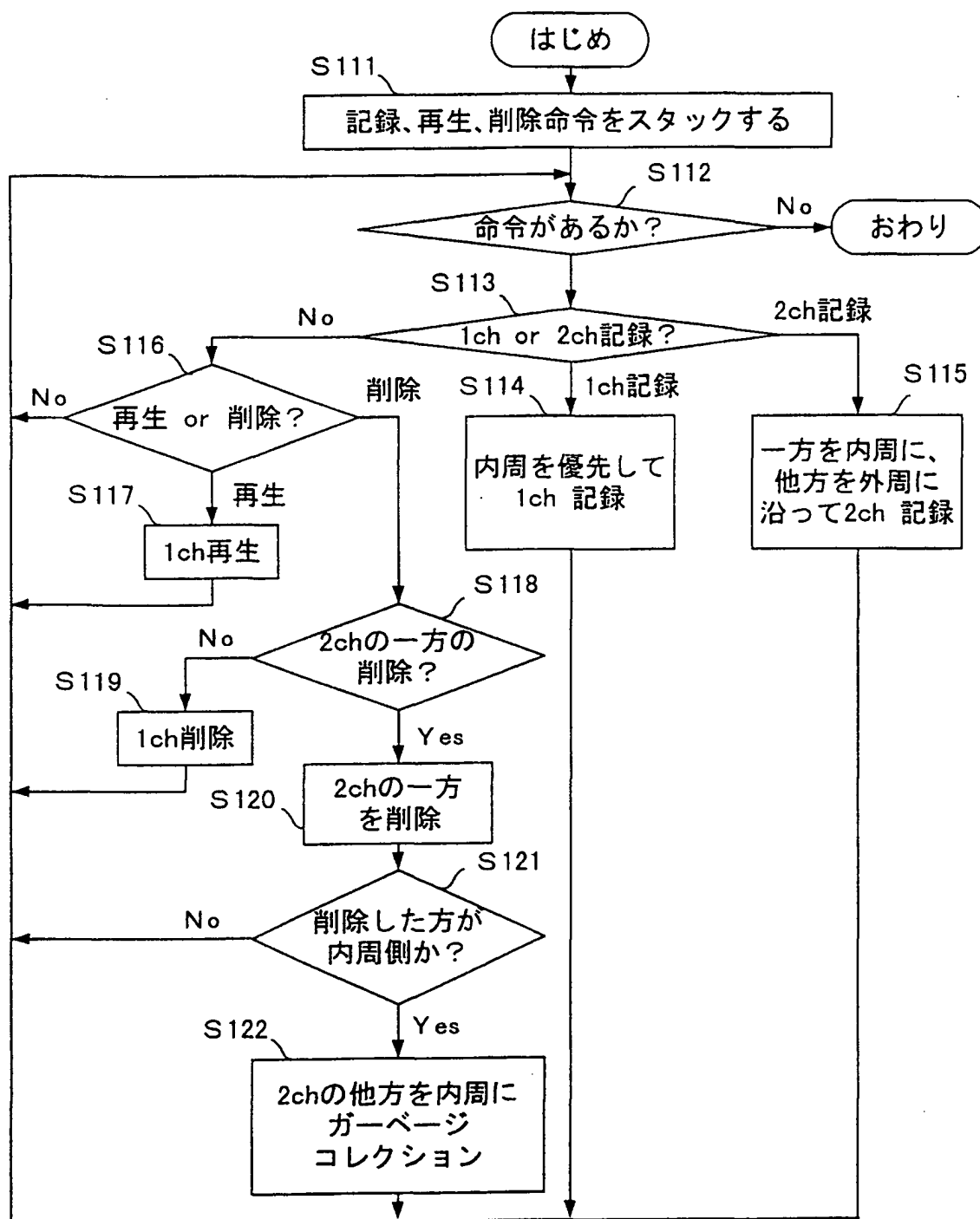


図 38

39/57

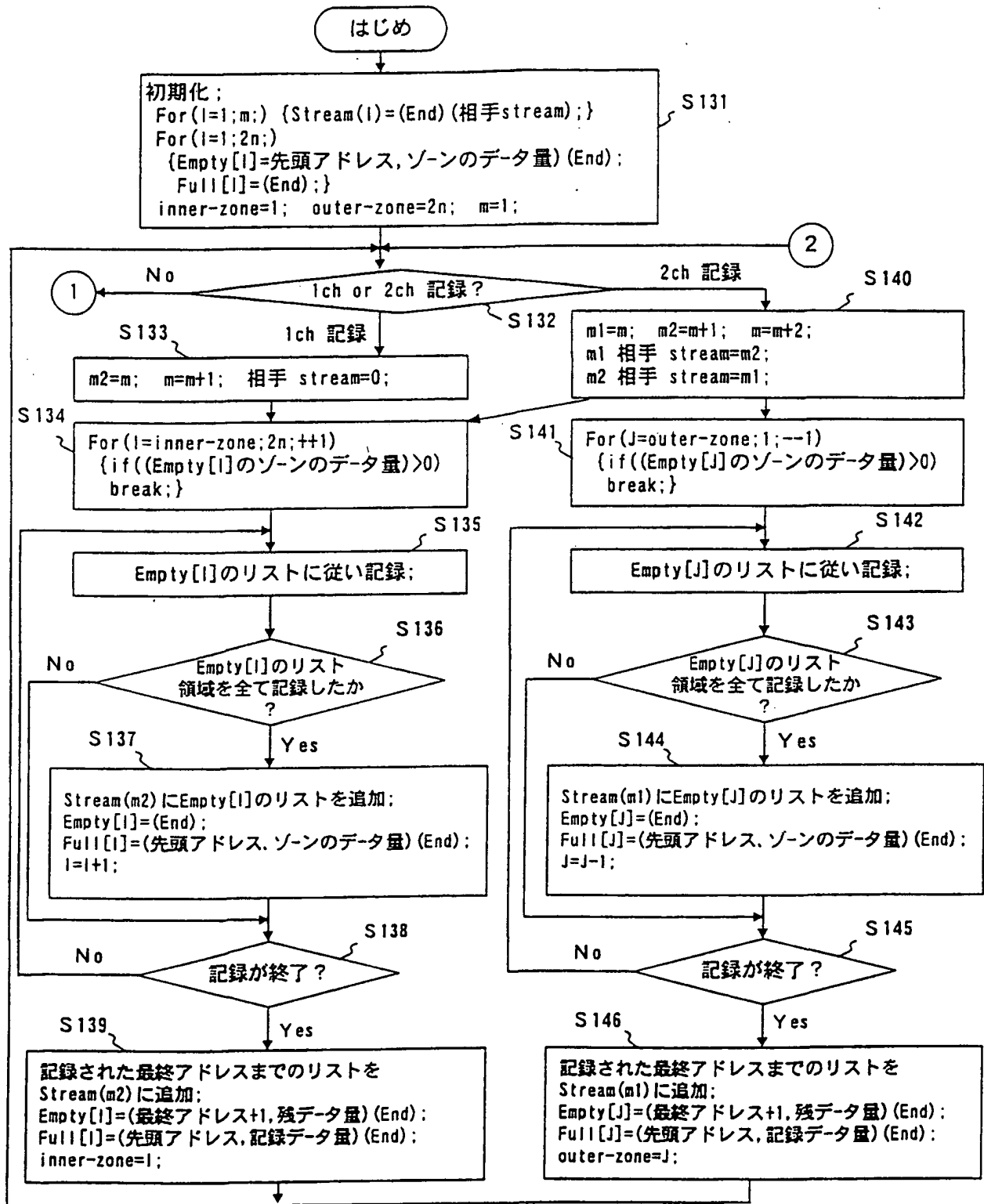


図 3 9

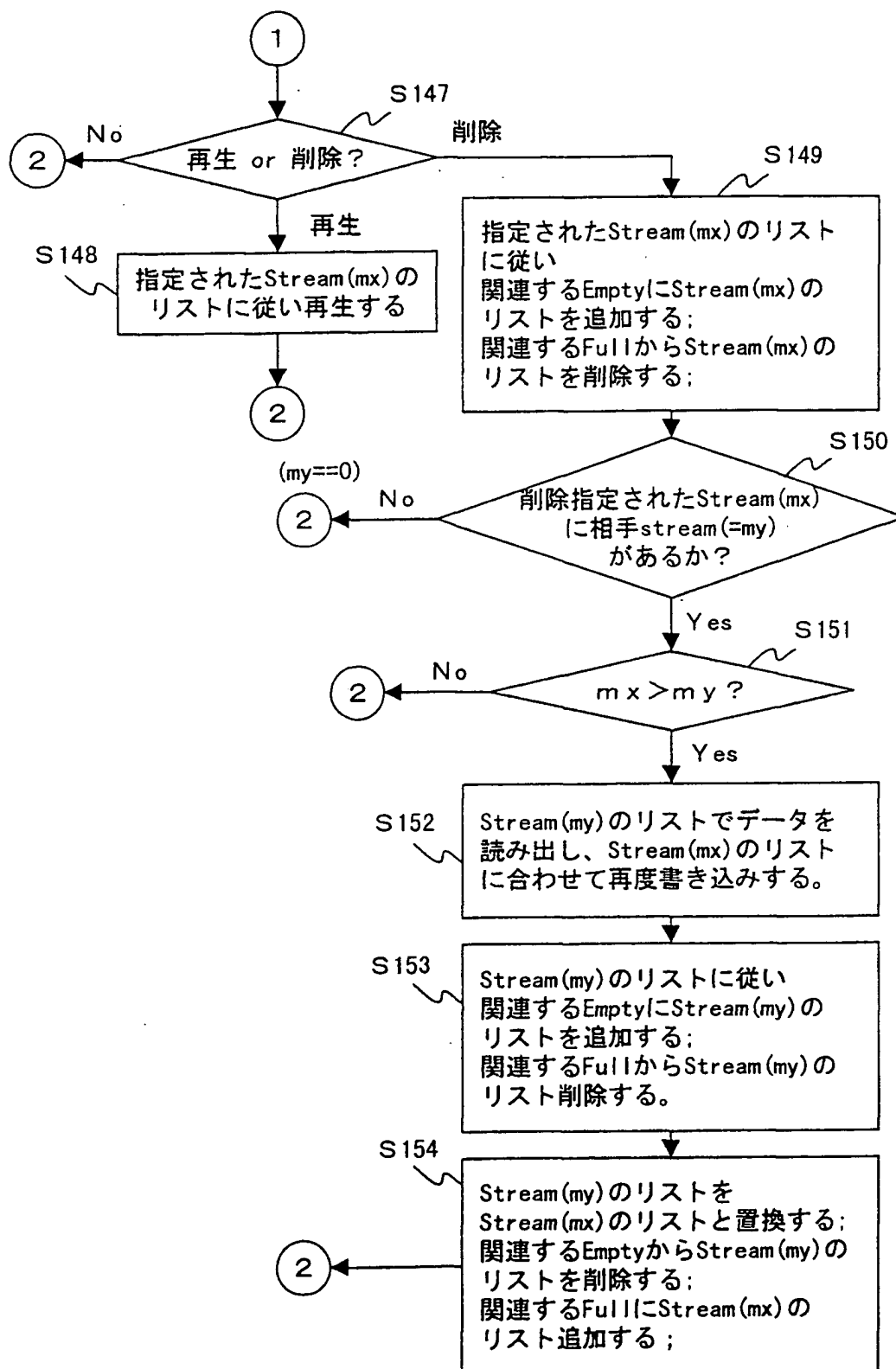
40/  
57

図 40

41/  
571 2 0

ストリーム リスト	(先頭アドレス, データ量) → 終了、2ch記録の相手stream
Stream(1)	(Add, Data) → (Add, Data) → ... → End. m?
.	.
Stream(m)	(Add, Data) → (Add, Data) → ... → End. m?

図 4 1

42/57

130

内／外	ゾーン	空／充リスト	(先頭アドレス, データ量) → 終了 : リスト構造
内周	1	Empty[1]	(Add, Data) → (Add, Data) → … → End
		Full[1]	(Add, Data) → (Add, Data) → … → End
	⋮	⋮	⋮
	n	Empty[n]	(Add, Data) → End (初期値)
		Full[n]	End (初期値)
	⋮	⋮	⋮
外周	n+1	Empty[n+1]	(Add, Data) → End (初期値)
		Full[n+1]	End (初期値)
	⋮	⋮	⋮
	2n	Empty[2n]	(Add, Data) → (Add, Data) → … → End
		Full[2n]	(Add, Data) → (Add, Data) → … → End
	⋮	⋮	⋮

図 4 2

$\frac{43}{57}$ 

ゾーンno.	バイト数/トラック	トラック数	セクタ数	セクタアドレス
1	92 K B	1000	184 k	1-184000
2	100 K B	1000	200 k	184000-384000
3	108 K B	1000	216 k	384001-600000
4	116 K B	1000	232 k	600001-832000
5	124 K B	1000	248 k	832001-1080000
6	132 K B	1000	264 k	1080001-1344000

\*: 512 B/セクタ

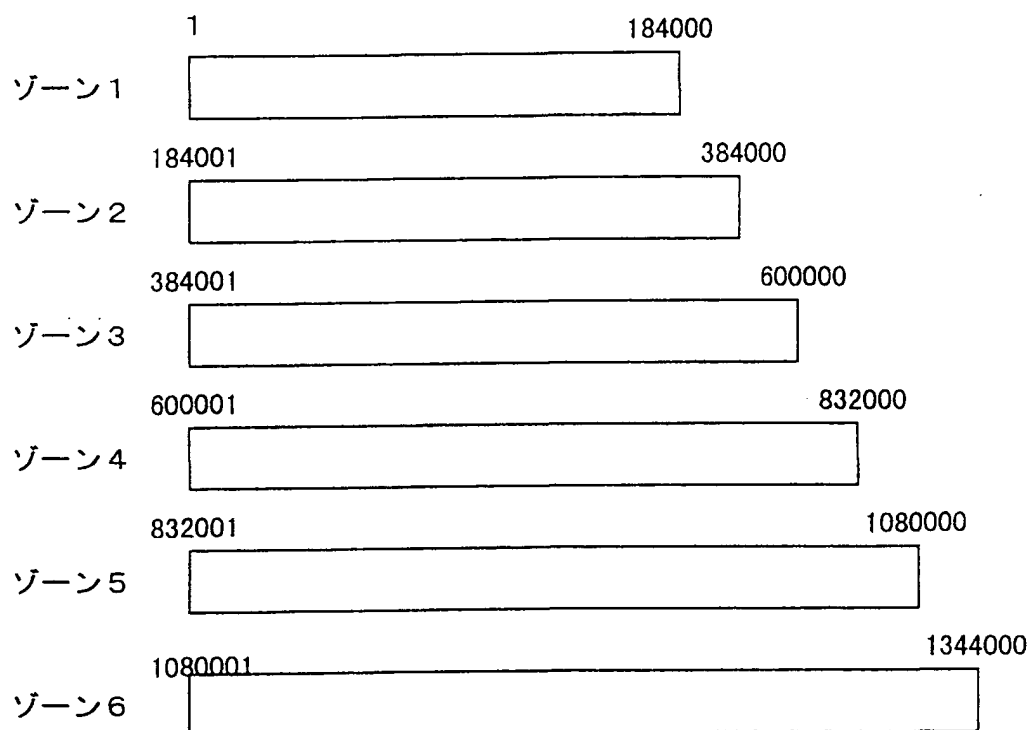
図 4 3

44/  
57

150

	格納アドレス	情報の意味	格納内容 (記憶先頭アドレス、データ量、次格納アドレス)
120 151 130	0	End	(0, 0, 0)
	1	Stream[1]	<sup>①</sup> (0, 0, 0) <sup>③</sup> →(1080001, 264000, 19) <sup>⑤</sup> →(1, 184000, 20)
	2	Stream[2]	<sup>①</sup> (0, 0, 0) <sup>②</sup> →(1, 184000, 18) <sup>④</sup> →(0, 0, 0)
	3	Stream[3]	<sup>①</sup> (0, 0, 0) <sup>⑦</sup> →(1080001, 256000, 22)
	4	Stream[4]	<sup>①</sup> (0, 0, 0) <sup>⑥</sup> →(300001, 84000, 21)
	5	Stream[5]	<sup>①</sup> (0, 0, 0)
	6	Empty[1]	<sup>①</sup> (1, 184000, 0) <sup>②</sup> →(0, 0, 0) <sup>④</sup> →(1, 184000, 0) <sup>⑤</sup> →(0, 0, 0)
	7	Empty[2]	<sup>①</sup> (184001, 200000, 0) <sup>③</sup> →(300001, 84000, 0) <sup>④</sup> →(184001, 200000, 0) <sup>⑤</sup> →(300001, 84000, 0) <sup>⑥</sup> →(0, 0, 0)
	8	Empty[3]	<sup>①</sup> (384001, 216000, 0) <sup>⑦</sup> →(0, 0, 0)
	9	Empty[4]	<sup>①</sup> (600001, 232000, 0)
	10	Empty[5]	<sup>①</sup> (832001, 248000, 0) <sup>③</sup> →(876001, 204000, 0) <sup>⑤</sup> →(832001, 248000, 0) <sup>⑦</sup> →(876001, 204000, 0)
	11	Empty[6]	<sup>①</sup> (1080001, 256000, 0) <sup>③</sup> →(0, 0, 0) <sup>⑤</sup> →(1080001, 256000, 0) <sup>⑦</sup> →(0, 0, 0)
	12	Full[1]	<sup>①</sup> (1, 0, 0) <sup>②</sup> →(1, 184000, 0) <sup>④</sup> →(1, 0, 0) <sup>⑤</sup> →(1, 184000, 0)
	13	Full[2]	<sup>①</sup> (184001, 0, 0) <sup>③</sup> →(184001, 116000, 0) <sup>④</sup> →(184001, 0, 0) <sup>⑤</sup> →(184001, 116000, 0) <sup>⑥</sup> →(184001, 200000, 0)
	14	Full[3]	<sup>①</sup> (384001, 0, 0) <sup>⑦</sup> →(384001, 216000, 0)
	15	Full[4]	<sup>①</sup> (600001, 0, 0)
	16	Full[5]	<sup>①</sup> (832001, 0, 0) <sup>③</sup> →(832001, 44000, 0) <sup>⑤</sup> →(832001, 0, 0) <sup>⑦</sup> →(832001, 44000, 0)
	17	Full[6]	<sup>①</sup> (1080001, 0, 0) <sup>③</sup> →(1080001, 256000, 0) <sup>⑥</sup> →(1080001, 0, 0) <sup>⑦</sup> →(1080001, 256000, 0)
152	18	Z <sub>1</sub> →Z <sub>2</sub>	(184001, 0, 0) <sup>③</sup> →(184001, 116000, 0)
	19	Z <sub>6</sub> →Z <sub>5</sub>	(832001, 0, 0) <sup>③</sup> →(832001, 44000, 0)
	20	Z <sub>1</sub> →Z <sub>2</sub>	(184001, 0, 0) <sup>⑤</sup> →(184001, 116000, 0)
	21	Z <sub>2</sub> →Z <sub>3</sub>	(384001, 0, 0) <sup>⑦</sup> →(384001, 216000, 0)
	22	Z <sub>6</sub> →Z <sub>5</sub>	(832001, 0, 0) <sup>⑦</sup> →(832001, 44000, 0)
	23		
	24		
	25		
	26		
	27		



45/  
57

(1) 初期状態

図 4 5

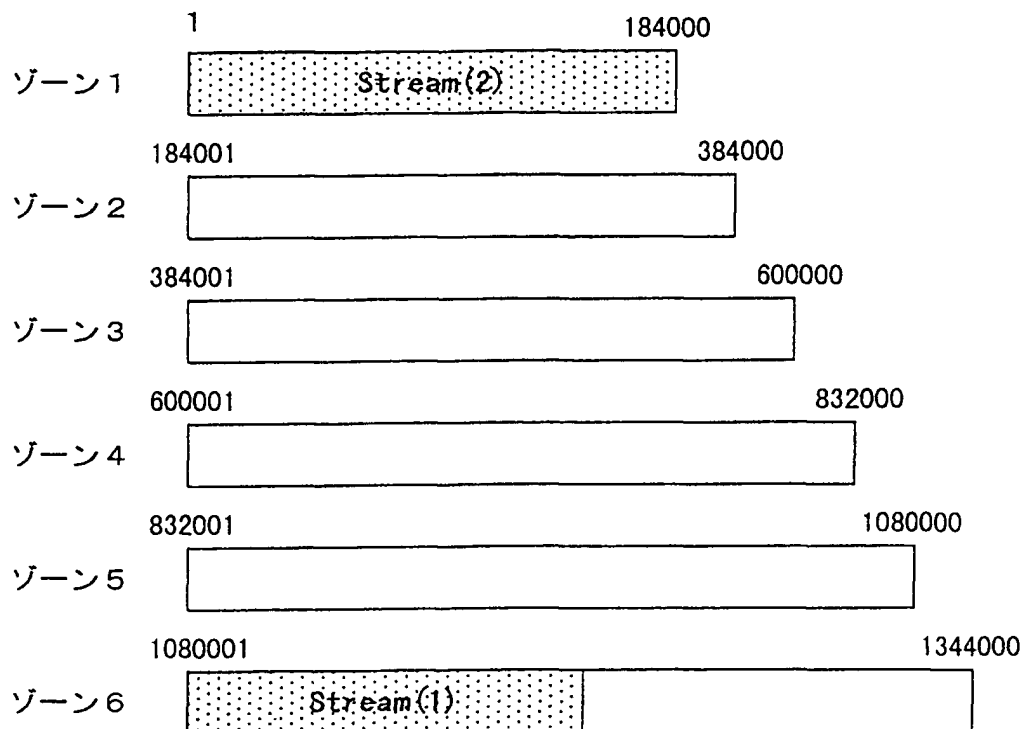
46/  
57

図 4 6

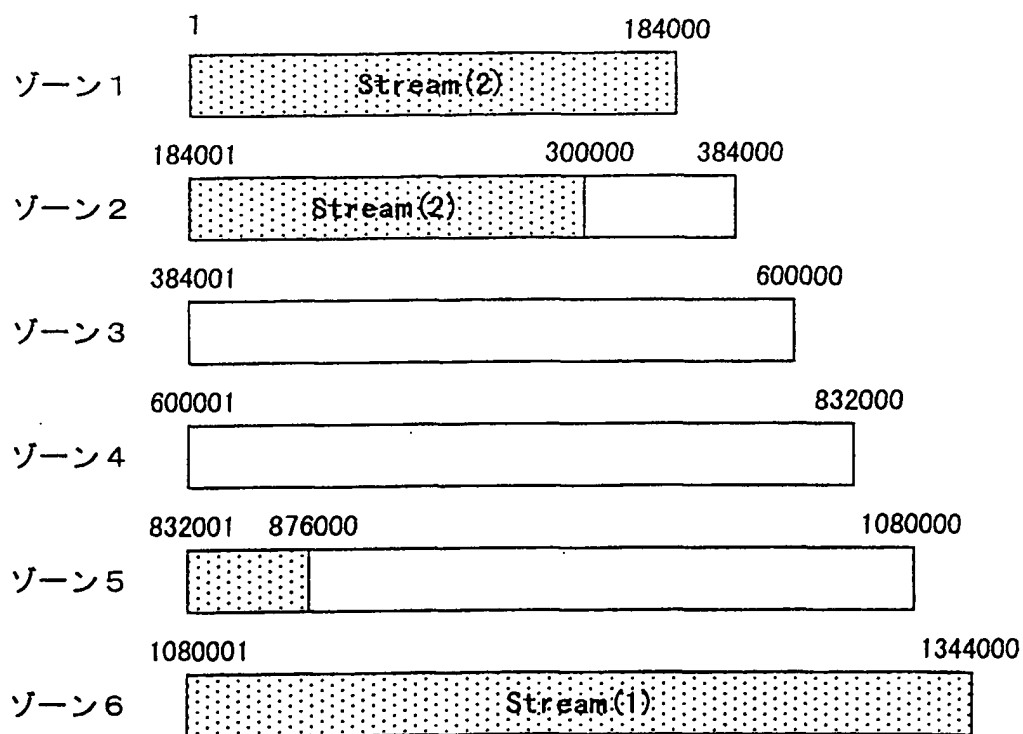


図 4 7

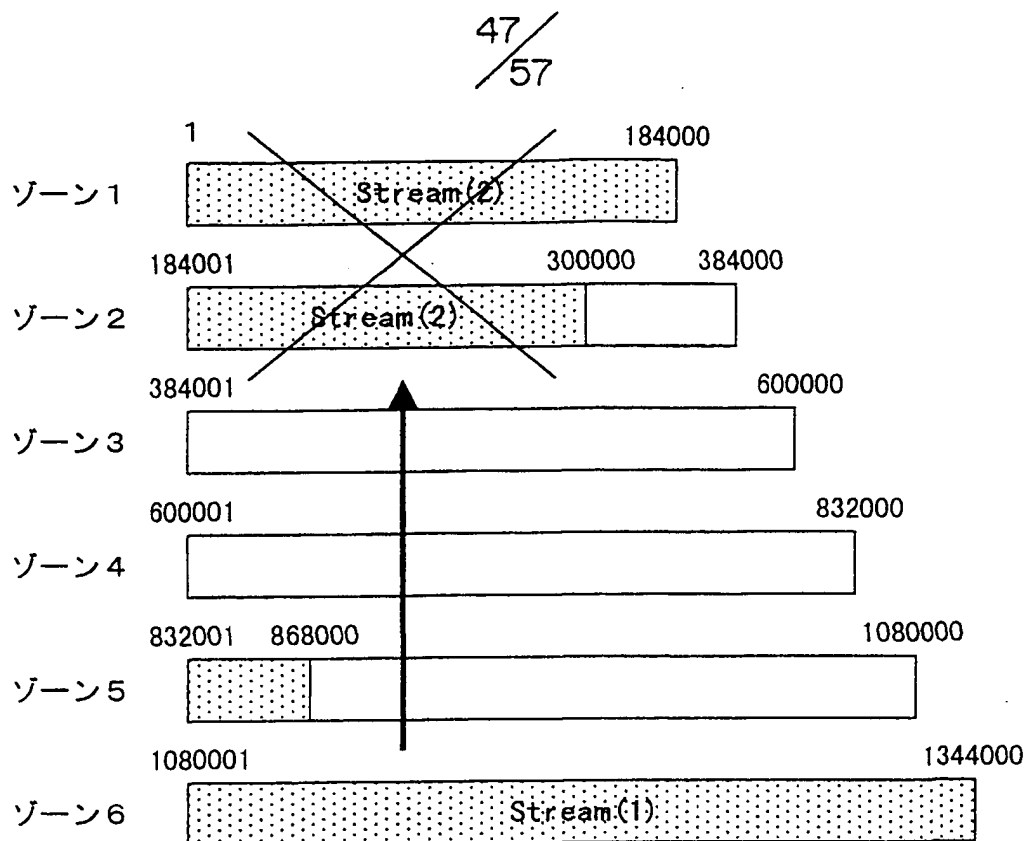


図 4 8

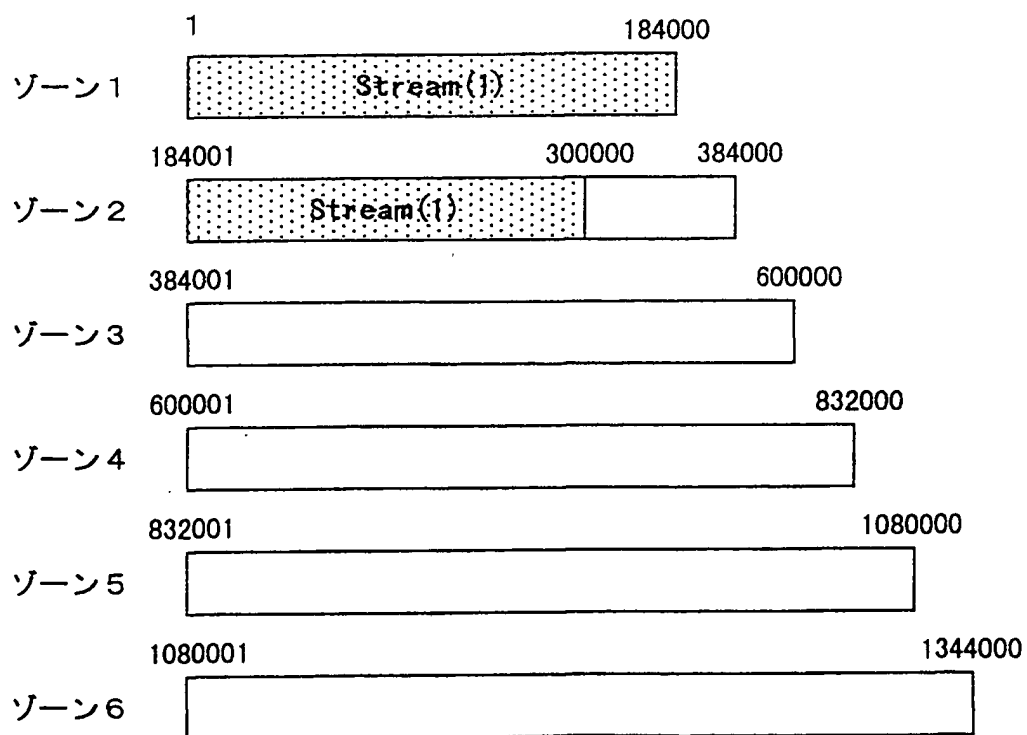


図 4 9

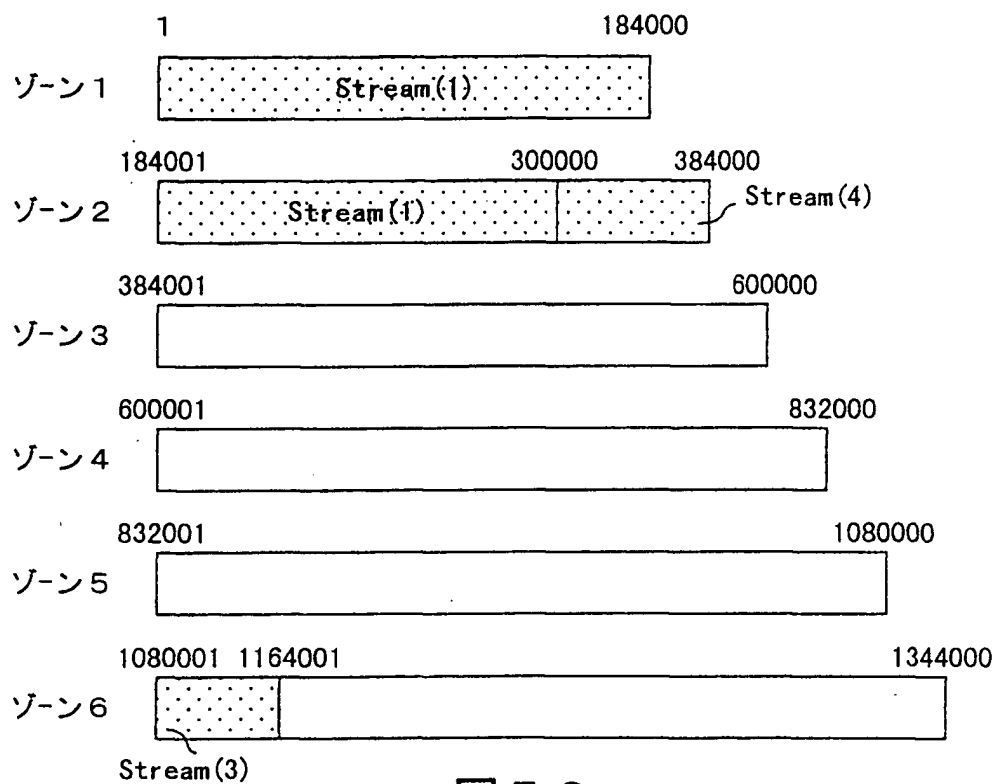
48/  
57

図 5 0

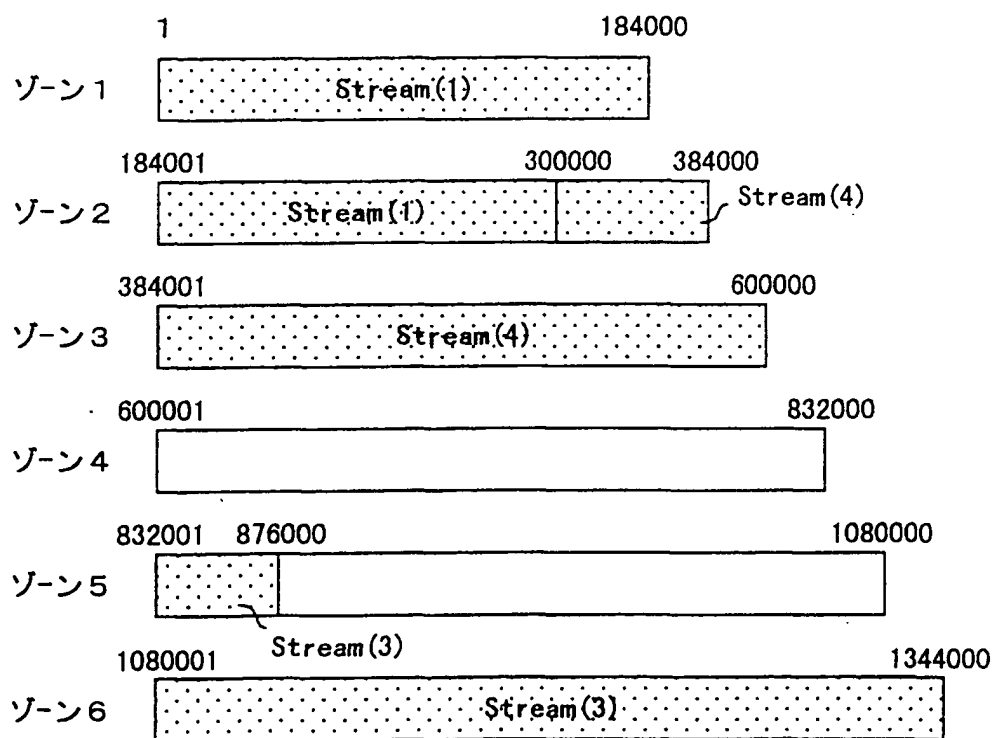


図 5 1

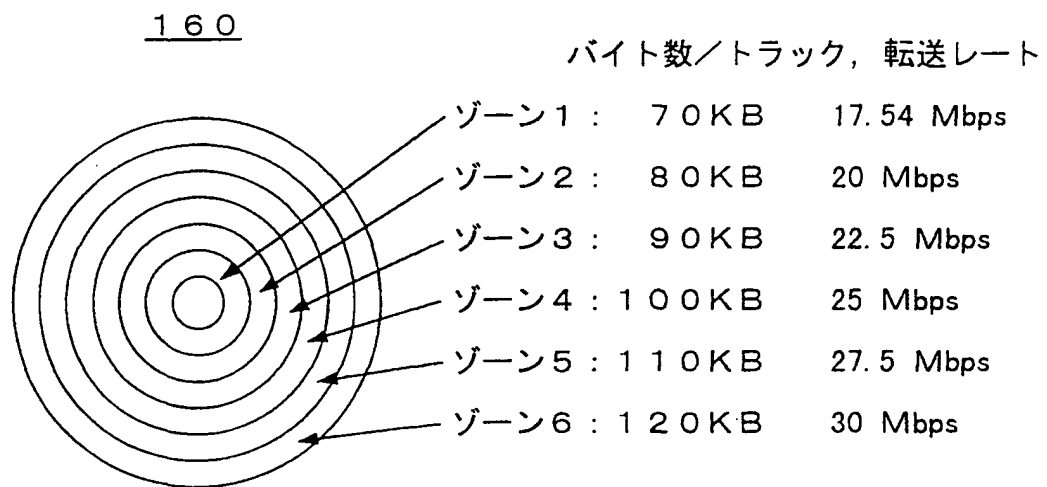
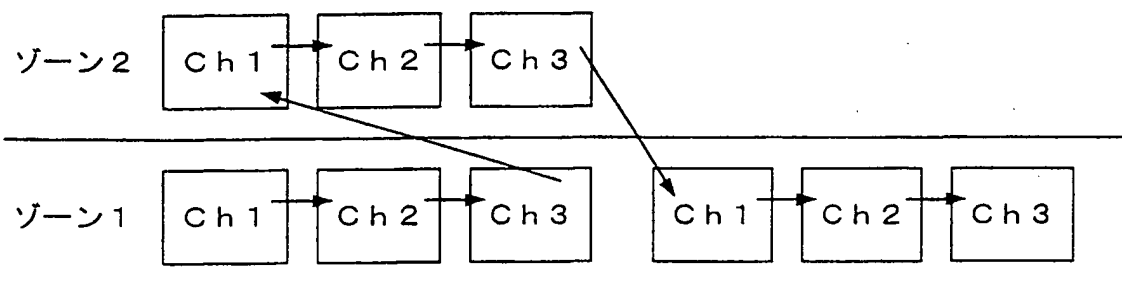
$\frac{49}{57}$ 

図 5 2

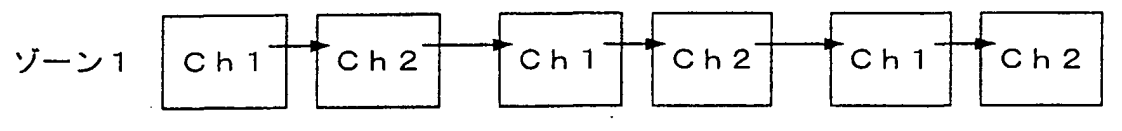
$$\frac{50}{57}$$

ステップ1 : ゾーン1とゾーン2に分散させて記録 ←  $(17.5 + 20) / 2 > 18$



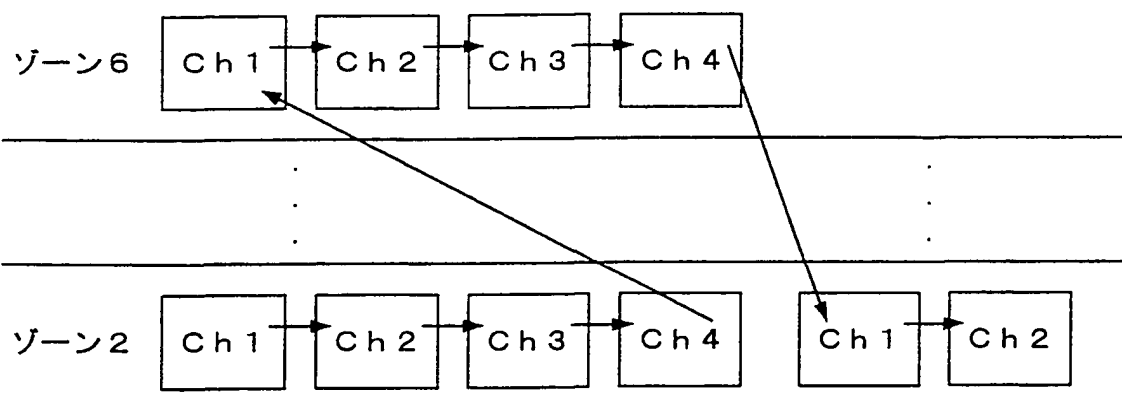
(a)

ステップ2 : ゾーン1に記録 ←  $17.5 > 12$



(b)

ステップ3 : ゾーン2とゾーン6に分散させて記録 ←  $(20 + 30) / 2 > 24$

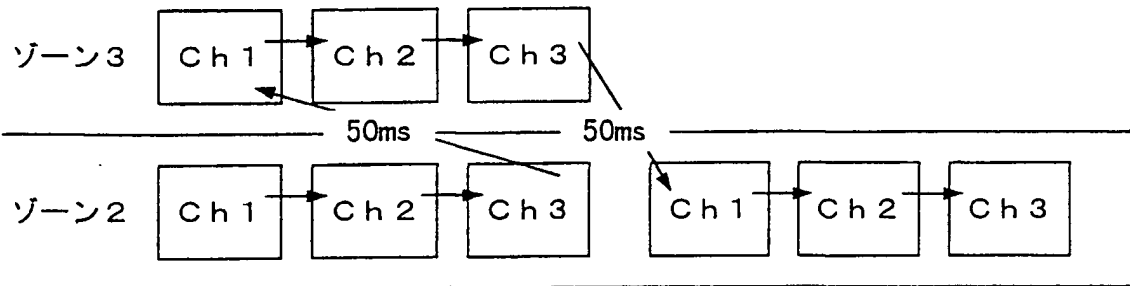


(c)

図 5 3

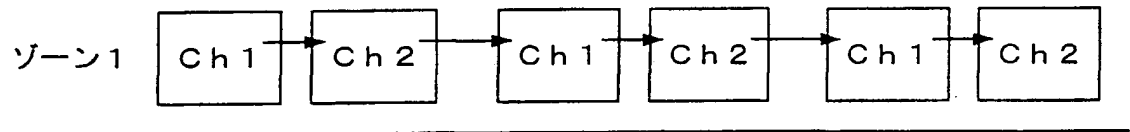
51/57

ステップ1 : ゾーン2とゾーン3に分散させて記録 ←  $(20+22.5) \times 0.9/2 > 18$



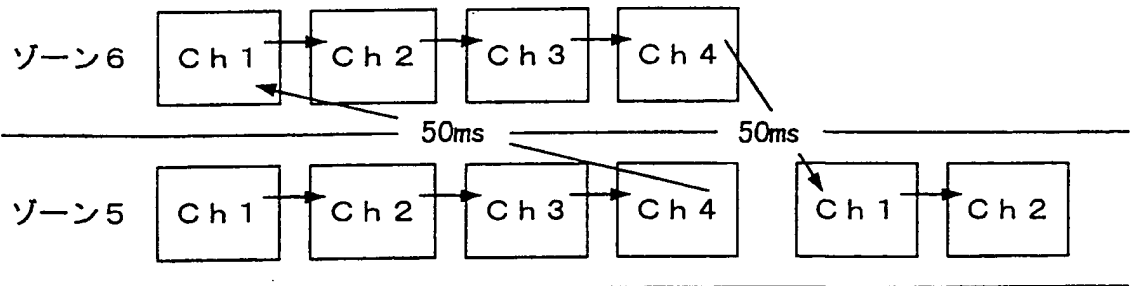
(a)

ステップ2 : ゾーン1に記録 ←  $17.5 > 12$



(b)

ステップ3 : ゾーン5とゾーン6に分散させて記録 ←  $(27.5+30) \times 0.9/2 > 24$

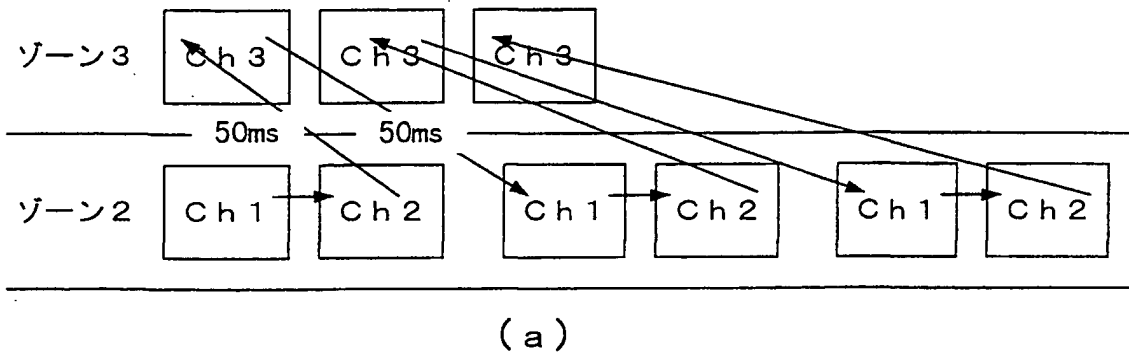


(c)

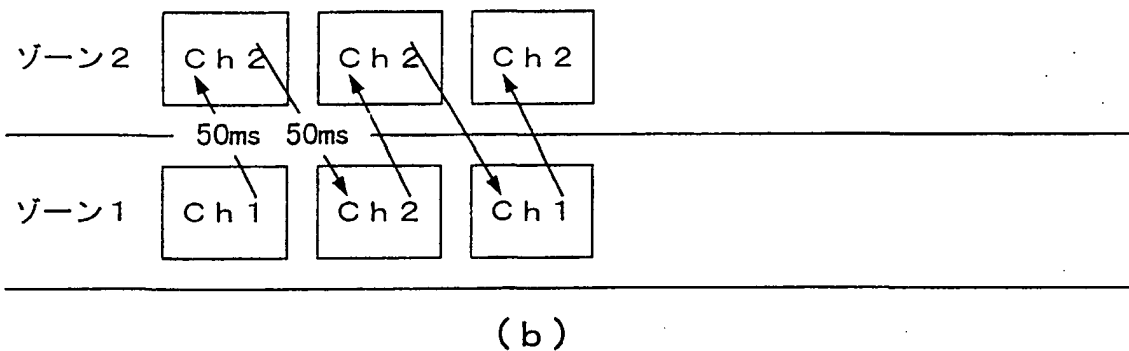
図 5 4

52/  
57

ステップ1 : ゾーン2とゾーン3に分散させて記録 ←  $(20 + 2/3 + 22.5 \times 1/3) \times 0.9 > 18$   
1chと2chを交互に分散させる



ステップ2 : ゾーン1とゾーン2に記録 ←  $17.5/2 + 20/2) \times 0.9 > 12$



ステップ3 : ゾーン5とゾーン6に分散させて記録 ←  $(27.5 \times 2/4 + 30 \times 2/4) \times 0.9 > 24$   
2chずつを交互に分散させる

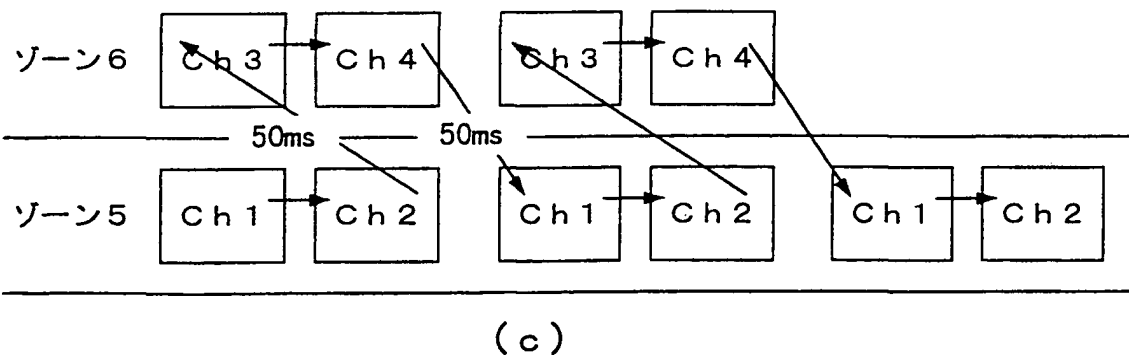


図 5 5



53/57

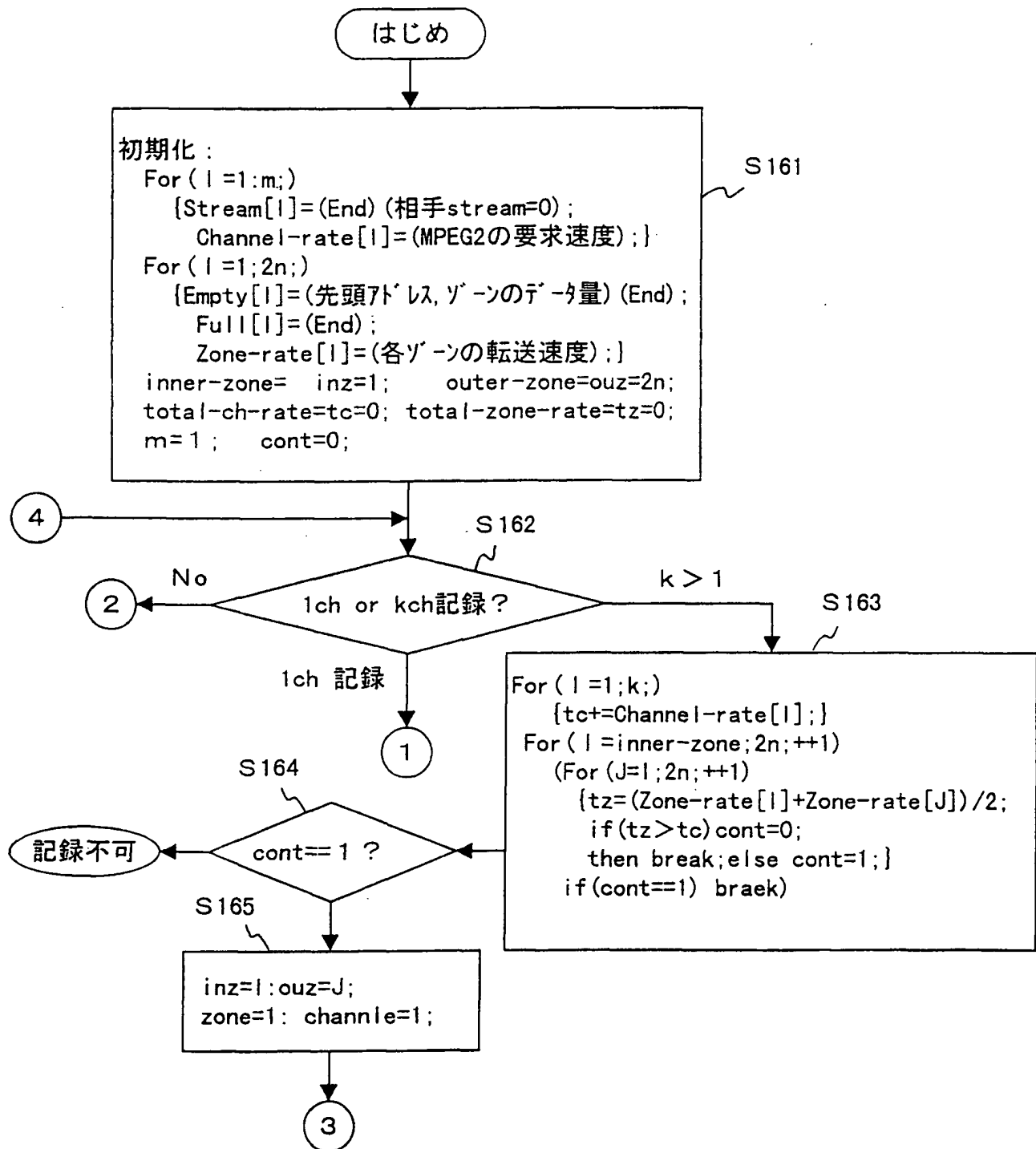


図 5 6

54/57

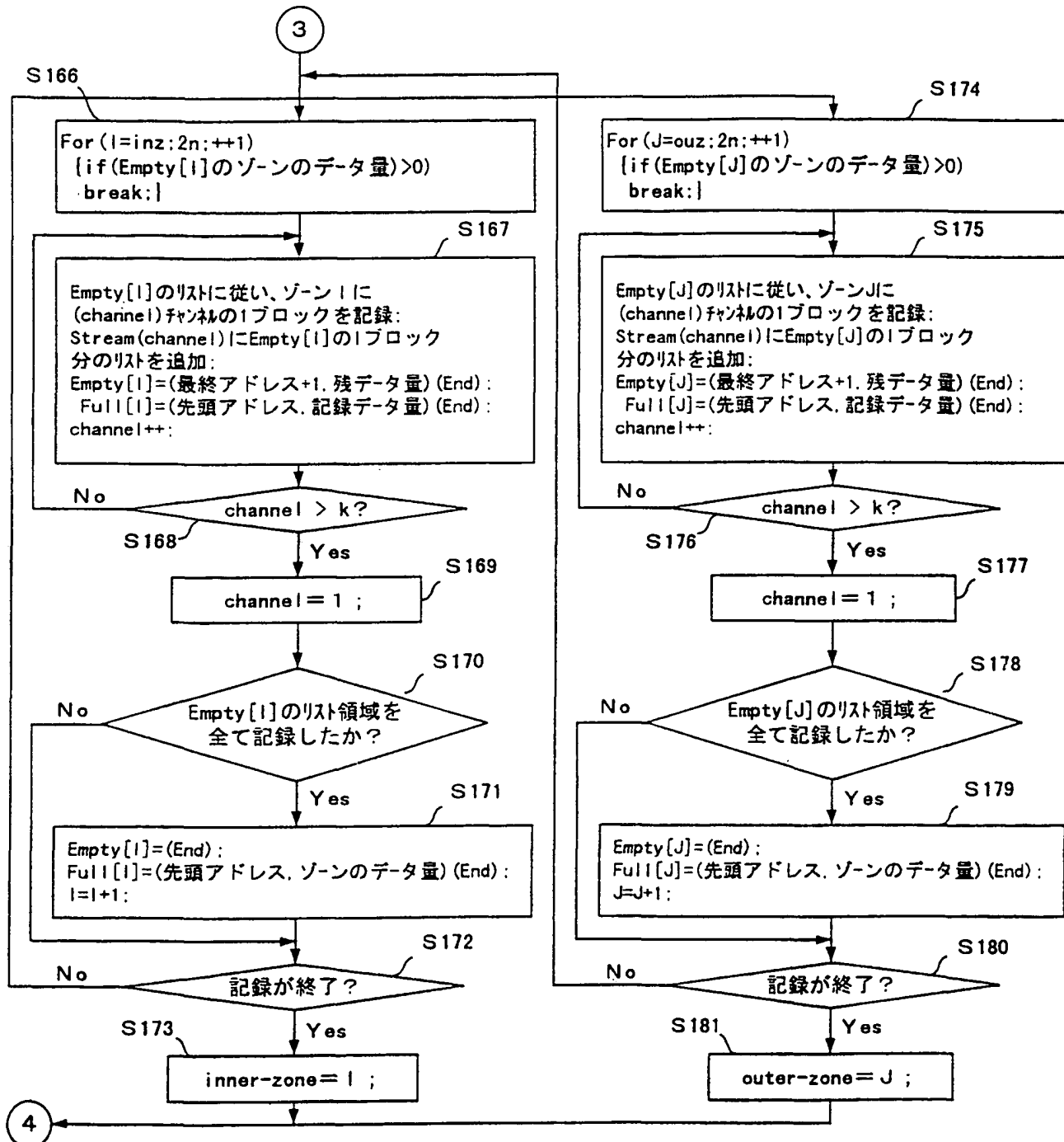


図 5 7

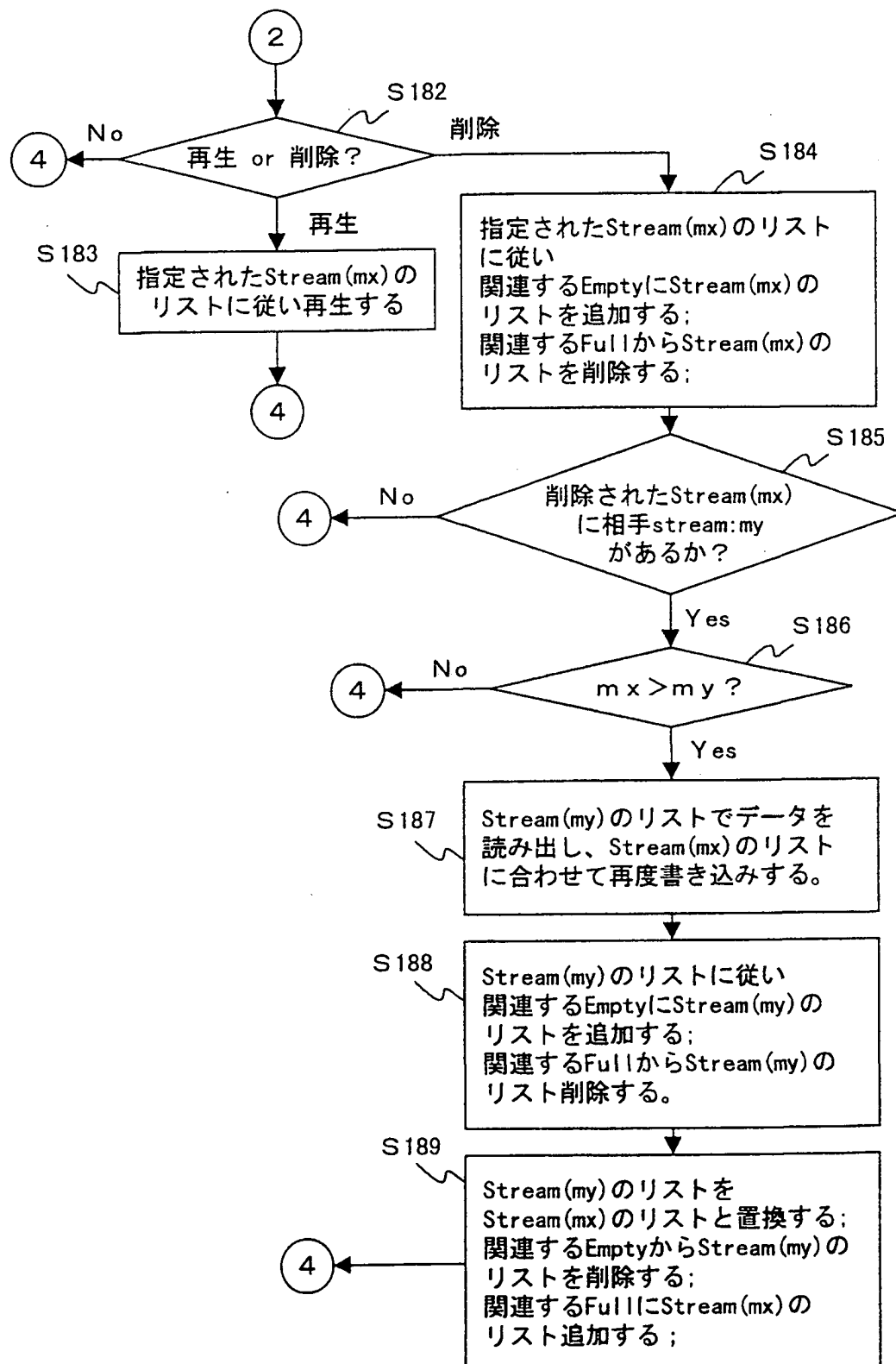
55  
57

図 5 8

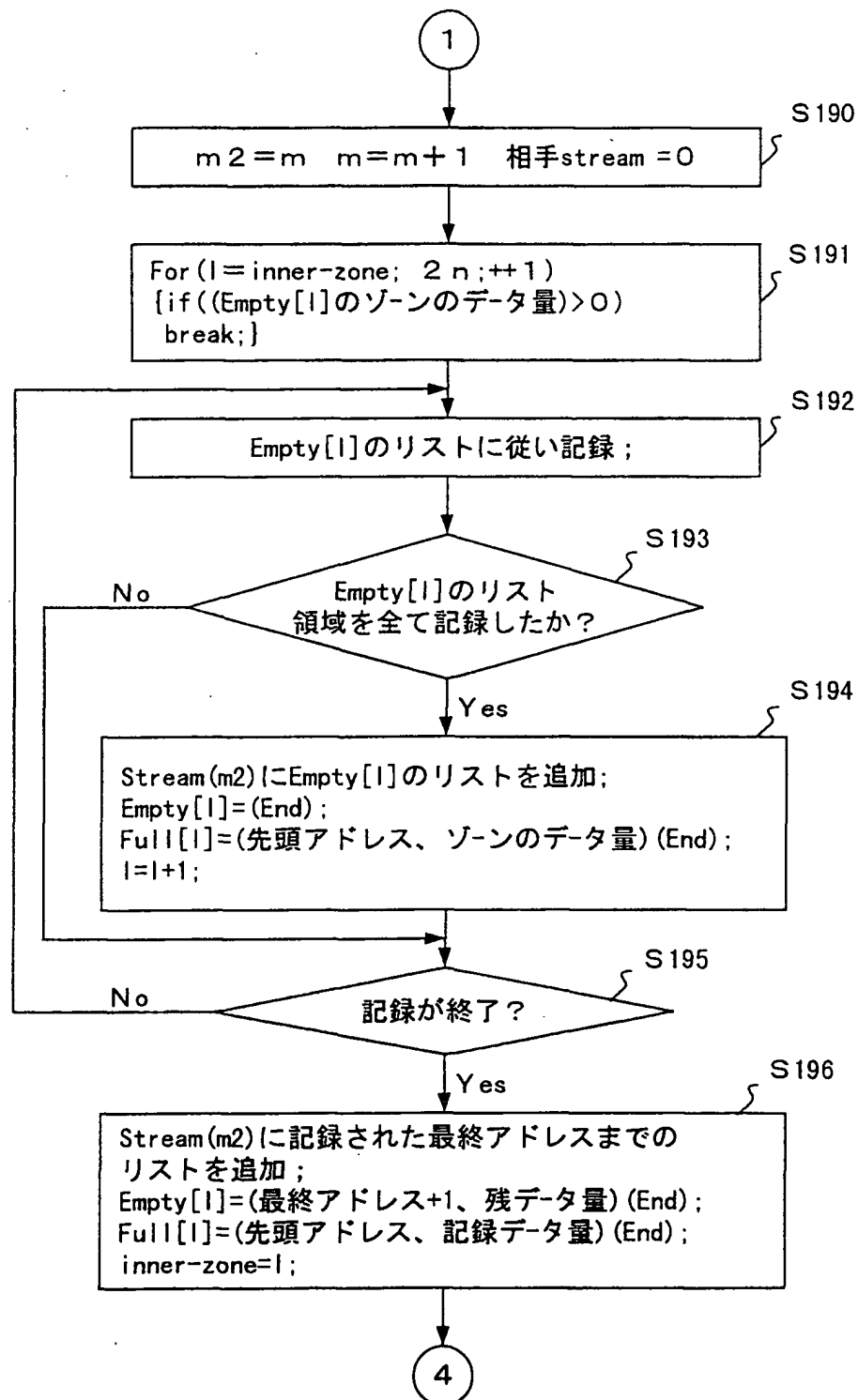
56/  
57

図 5 9

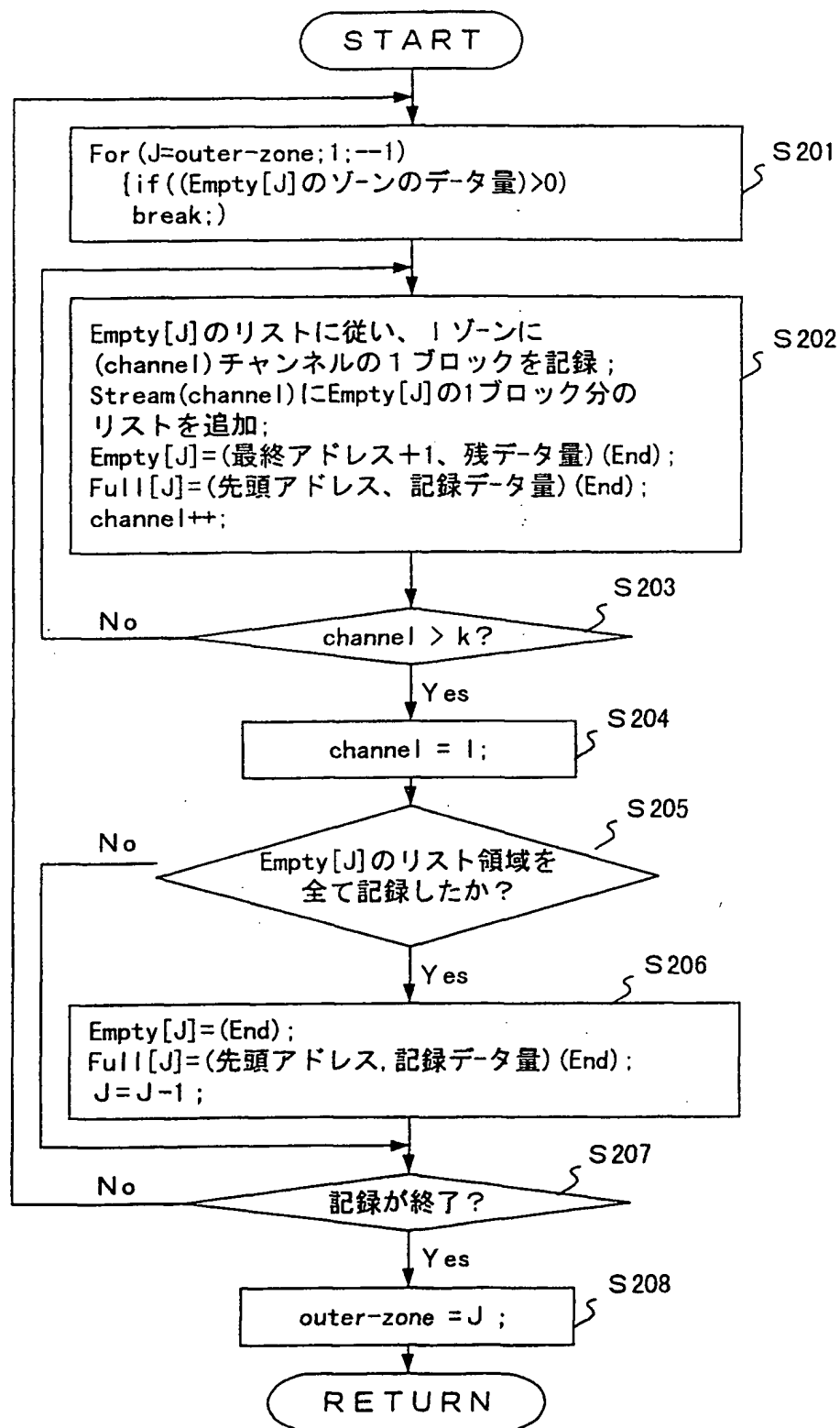
57/  
57

図 60

## INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP99/05679

## A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER

Int.Cl.<sup>7</sup> G06F13/10, 340, 3/06, 302, H04N5/85, G11B20/10

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

## B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)

Int.Cl.<sup>7</sup> G06F13/10, 340, 3/06, 302, H04N5/85, G11B20/10

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Jitsuyo Shinan Koho 1926-1996 Toroku Jitsuyo Shinan Koho 1994-1999  
 Kokai Jitsuyo Shinan Koho 1971-1999 Jitsuyo Shinan Toroku Koho 1996-1999

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)

## C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
X A	Nikkei Electronics, 07 November, 1994, (07.11.94), "Searching for the HDD Control System Suitable for Multi-media", p.169-178	1, 8, 10 2-7, 9, 11-27
A	US, 5717641, A (Victor Company of Japan, Limited), 10 February, 1998 (10.02.98) & JP, 9-46691, A & EP, 759677, A	1-27
X A	JP, 9-330566, A (Hitachi, Ltd.), 22 December, 1997 (22.12.97) (Family: none)	12, 19, 23 1-11, 13-18, 20- 22, 24-27
X A	JP, 9-91879, A (Hitachi, Ltd.), 04 April, 1997 (04.04.97) (Family: none)	13, 20, 24 1-12, 14-19, 21- 23, 25-27
Y A	EP, 798710, A (Toshiba Corporation), 01 October, 1997 (01.10.97) & JP, 9-259537, A & US, 5914928, A	14, 21, 25 1-13, 15-20, 22- 24, 26, 27
Y	JP, 10-214455, A (Hitachi, Ltd.),	14, 21, 25

☒ Further documents are listed in the continuation of Box C.
 ☐ See patent family annex.

\* Special categories of cited documents:

"A" document defining the general state of the art which is not  
considered to be of particular relevance  
 "E" earlier document but published on or after the international filing  
date  
 "L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is  
cited to establish the publication date of another citation or other  
special reason (as specified)  
 "O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other  
means  
 "P" document published prior to the international filing date but later  
than the priority date claimed

"I" later document published after the international filing date or  
priority date and not in conflict with the application but cited to  
understand the principle or theory underlying the invention  
 "X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be  
considered novel or cannot be considered to involve an inventive  
step when the document is taken alone  
 "Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be  
considered to involve an inventive step when the document is  
combined with one or more other such documents, such  
combination being obvious to a person skilled in the art  
 "&" document member of the same patent family

 Date of the actual completion of the international search  
 11 January, 2000 (11.01.00)

 Date of mailing of the international search report  
 25 January, 2000 (25.01.00)

 Name and mailing address of the ISA/  
 Japanese Patent Office

Authorized officer

Facsimile No.

Telephone No.

## INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP99/05679

## C (Continuation). DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
A	11 August, 1998 (11.08.98) (Family: none)	1-13, 15-20, 22-24, 26, 27
X	EP, 701251, A (Canon Inc.),	15, 18, 22, 26
Y	13 March, 1996 (13.03.96)	16, 27
A	& JP, 8-203142, A & US, 5818811, A	1-14, 17, 19-21, 23-25
Y	EP, 827139, A (Sharp Corporation),	15, 16, 18, 22, 26, 27
A	04 March, 1998 (04.03.98), & JP, 10-124879	1-14, 17, 19-21, 23-25

## A. 発明の属する分野の分類 (国際特許分類 (IPC))

Int Cl<sup>1</sup> G 06 F 13/10, 340, 3/06, 302, H 04 N 5/85, G 11 B 20/10

## B. 調査を行った分野

## 調査を行った最小限資料 (国際特許分類 (IPC))

Int Cl<sup>1</sup> G 06 F 13/10, 340, 3/06, 302, H 04 N 5/85, G 11 B 20/10

## 最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの

日本国実用新案公報 1926-1996年

日本国公開実用新案公報 1971-1999年

日本国登録実用新案公報 1994-1999年

日本国実用新案登録公報 1996-1999年

## 国際調査で使用した電子データベース (データベースの名称、調査に使用した用語)

## C. 関連すると認められる文献

引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
X A	日経エレクトロニクス、1994年11月7日号、7. 11月. 1994 (07. 11. 94) 「マルチメディアに適したHDDの 制御方式を探る」 p. 169-178	1, 8, 10 2-7, 9, 11-27
A	US, 5717641, A (日本ビクター株式会社) 10. 2 月. 1998 (10. 02. 98) & JP, 9-46691, A & EP, 759677, A	1-27
X A	JP, 9-330566, A (株式会社日立製作所) 22. 12 月. 1997 (22. 12. 97) (ファミリーなし)	12, 19, 23 1-11, 13-18, 20-22, 24-27

☒ C欄の続きにも文献が列挙されている。☐ パテントファミリーに関する別紙を参照。

## \* 引用文献のカテゴリー

「A」特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示すもの

「E」国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日以後に公表されたもの

「L」優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する文献 (理由を付す)

「O」口頭による開示、使用、展示等に言及する文献

「P」国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願

の日の後に公表された文献

「T」国際出願日又は優先日後に公表された文献であって出願と矛盾するものではなく、発明の原理又は理論の理解のために引用するもの

「X」特に関連のある文献であって、当該文献のみで発明の新規性又は進歩性がないと考えられるもの

「Y」特に関連のある文献であって、当該文献と他の1以上の文献との、当業者にとって自明である組合せによって進歩性がないと考えられるもの

「&amp;」同一パテントファミリー文献

国際調査を完了した日

11. 01. 00

国際調査報告の発送日

25.01.00

国際調査機関の名称及びあて先

日本国特許庁 (ISA/J P)

郵便番号100-8915

東京都千代田区霞が関三丁目4番3号

特許庁審査官 (権限のある職員)

重田 尚郎

5R

9298

電話番号 03-3581-1101 内線 3565



C (続き) . 関連すると認められる文献		
引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
X A	J P, 9-91879, A (株式会社日立製作所) 4. 4月. 1997 (04. 04. 97) (ファミリーなし)	13, 20, 24 1-12, 14-19, 21-23, 25-27
Y A	EP, 798710, A (株式会社東芝) 1. 10月. 1997 (01. 10. 97) & J P, 9-259537, A&US, 5914928, A	14, 21, 25 1-13, 15-20, 22-24, 26, 27
Y A	J P, 10-214455, A (株式会社日立製作所) 11. 8月. 1998 (11. 08. 98) (ファミリーなし)	14, 21, 25 1-13, 15-20, 22-24, 26, 27
X Y A	EP, 701251, A (キャノン株式会社) 13. 3月. 1996 (13. 03. 96) & J P, 8-203142, A&US, 5818811, A	15, 18, 22, 26 16, 27 1-14, 17, 19-21, 23-25
Y  A	EP, 827139, A (シャープ株式会社) 4. 3月. 1998 (04. 03. 98) & J P, 10-124879	15, 16, 18, 22, 26, 27 1-14, 17, 19-21, 23-25

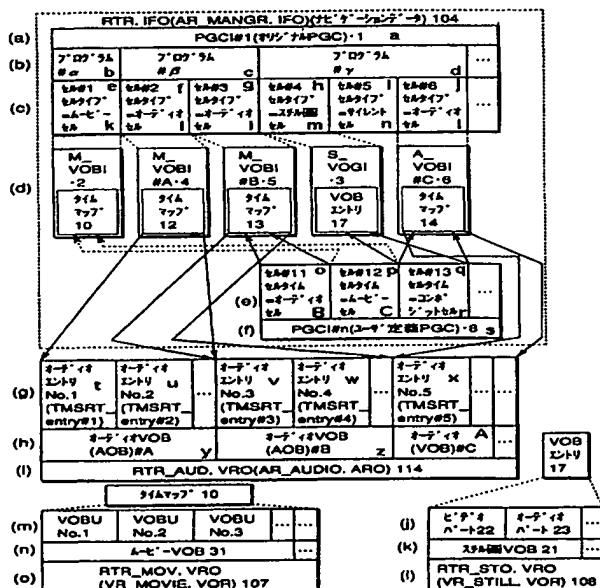


10/715398

(51) 国際特許分類7 <b>G11B 20/12, 27/00, 27/10, H04N 5/92</b>	<b>A1</b>	(11) 国際公開番号 <b>WO00/62295</b>  (43) 国際公開日 2000年10月19日(19.10.00)
(21) 国際出願番号 PCT/JP00/02256 (22) 国際出願日 2000年4月7日(07.04.00) (30) 優先権データ 特願平11/99716 1999年4月7日(07.04.99) JP (71) 出願人 (米国を除くすべての指定国について) 株式会社 東芝(KABUSHIKI KAISHA TOSHIBA)[JP/JP] 〒210-8572 神奈川県川崎市幸区堀川町72番地 Kanagawa, (JP) (72) 発明者; および (75) 発明者/出願人 (米国についてのみ) 安東秀夫(ANDO, Hideo)[JP/JP] 〒191-0022 東京都日野市新井890-1 ハイホーム高幡不動205 Tokyo, (JP) 三村英紀(MIMURA, Hideki)[JP/JP] 〒236-0012 神奈川県横浜市金沢区柴町391 マリンシティ金沢文庫A-104 Kanagawa, (JP) (74) 代理人 鈴江武彦, 外(SUZUYE, Takehiko et al.) 〒100-0013 東京都千代田区霞が関3丁目7番2号 鈴榮内外國特許法律事務所内 Tokyo, (JP)		(81) 指定国 JP, US, 欧州特許 (FR, GB) 添付公開書類 国際調査報告書

(54)Title: SYSTEM FOR RECORDING DIGITAL INFORMATION INCLUDING AUDIO INFORMATION

(54)発明の名称 音声情報を含むデジタル情報記録システム



104...RTR\_IFO (AR\_MANGR\_IFO) (NAVIGATION DATA)

a...PGC#1 (ORIGINAL PGC) 1

b...PROGRAM #a

c...PROGRAM #b

d...PROGRAM #c

e...CELL #1

f...CELL #2

g...CELL #3

h...CELL #4

i...CELL #5

j...CELL #6

k...CELL TYPE = MOVIE CELL

l...CELL TYPE = AUDIO CELL

m...CELL TYPE = STILL IMAGE CELL

n...CELL TYPE = SILENT CELL

10...TIME MAP

12...TIME MAP

13...TIME MAP

17...VOB ENTRY

14...TIME MAP

o...CELL #11

p...CELL #12

q...CELL #13

r...CELL TYPE = COMPOSITE CELL

s...PGC#n (USER DEFINITION PGC) n

t...AUDIO ENTRY No.1

u...AUDIO ENTRY No.2

v...AUDIO ENTRY No.3

w...AUDIO ENTRY No.4

x...AUDIO ENTRY No.5

y...AUDIO VOB (AOB) #a

z...AUDIO VOB (AOB) #b

A...AUDIO VOB (VOB) #c

B...CELL TYPE = AUDIO CELL

C...CELL TYPE = MOVIE CELL

31...MOVIE VOB

22...VIDEO PART

23...AUDIO PART

21...STILL IMAGE VOB

## (57) Abstract

Audio information is recorded on an information medium in a format which is an expansion of the RTR (recording/reproducing DVD) standards. A "cell for audio information" is defined as management information about information recorded on the information medium and as a reproduction unit for audio information similarly to the RTR standards. A PGC (program chain) at an upper level thereof has "reproduction order" being the relation with other video information (movie cell) and/or still image information (still image cell).

音声情報の記録には、R T R（録再D V D）規格を拡張したフォーマット形態を有する情報媒体を利用する。情報媒体上に記録された各情報に関する管理情報として、音声情報に対してもR T R規格と同様に再生単位として“音声情報用のセル”を定義し、その上位にあるP G C（プログラムチェーン）に、他の映像情報（ムービーセル）および／または静止画像情報（スチル画セル）との間の関係である“再生順番”情報を持たせる。

PCTに基づいて公開される国際出願のパンフレット第一頁に掲載されたPCT加盟国を同定するために使用されるコード(参考情報)

AE アラブ首長国連邦	DM ドミニカ	KZ カザフスタン	RU ロシア
AG アンティグア・バーブーダ	DZ アルジェリア	LC セントルシア	SD スーダン
AL アルバニア	EE エストニア	LI リヒテンシュタイン	SE スウェーデン
AM アルメニア	ES スペイン	LK スリ・ランカ	SG シンガポール
AT オーストリア	FI フィンランド	LR リベリア	SI スロヴェニア
AU オーストラリア	FR フランス	LS レソト	SK スロヴァキア
AZ アゼルバイジャン	GA ガボン	LT リトアニア	SL シェラ・レオネ
BA ボスニア・ヘルツェゴビナ	GB 英国	LU ルクセンブルグ	SN セネガル
BB バルバドス	GD グレナダ	LV ラトヴィア	SZ スワジランド
BE ベルギー	GE グルジア	MA モロッコ	TD チャード
BF ブルキナ・ファソ	GH ガーナ	MC モナコ	TG トーゴ
BG ブルガリア	GM ガンビア	MD モルドヴァ	TJ タジキスタン
BJ ベナン	GN ギニア	MG マダガスカル	TM トルクメニスタン
BR ブラジル	GR ギリシャ	MK マケドニア旧ユーゴスラヴィア	TR トルコ
BY ベラルーシ	GW ギニア・ビサウ	共和国	TT トリニダード・トバゴ
CA カナダ	HR クロアチア	ML マリ	TZ タンザニア
CF 中央アフリカ	HU ハンガリー	MN モンゴル	UA ウクライナ
CG コンゴ	ID インドネシア	MR モリタニア	UG ウガンダ
CH スイス	IE アイルランド	MW マラウイ	US 米国
CI コートジボアール	IL イスラエル	MX メキシコ	UZ ウズベキスタン
CM カメルーン	IN インド	MZ モザンビーク	VN ヴェトナム
CN 中国	IS アイスランド	NE ニジェール	YU ユーゴスラヴィア
CR コスタ・リカ	IT イタリア	NL オランダ	ZA 南アフリカ共和国
CU キューバ	JP 日本	NO ノールウェー	ZW ジンバブエ
CY キプロス	KE ケニア	NZ ニュー・ジーランド	
CZ チェッコ	KG キルギスタン	PL ポーランド	
DE ドイツ	KR 韓国	PT ポルトガル	

## 1

## 明 細 書

## 音声情報を含むデジタル情報記録システム

## 発明の分野

この発明は、映像（ムービー）情報、静止画像（スチル画）情報および音声（オーディオ）情報のうち音声情報を含めて1つ以上の情報を記録しこれらの情報を共通管理できるデータ構造（あるいは記録フォーマット）、このデータ構造を用いて情報記録を行なう情報媒体、およびこのデータ構造に基づく情報を情報媒体に記録する方法に関する。

## 背景技術

## （従来説明）

MPEG2に準拠した映像圧縮方法を利用して光ディスク（情報媒体）に映像情報を記録したDVDビデオ（再生専用）は、既に製品化され普及が急速に進んでいる。一方、ユーザがアナログ映像情報をデジタル記録できる録再DVDも市場に現れ始めている。この録再DVDは、別名RTR（リアルタイム記録の録再DVD）とも呼ばれる。さらに、デジタルTV放送の受信映像情報（デジタルビットストリーム）を情報媒体上に記録するストリーマに関する規格化も進んでいる。これらユーザによる映像情報記録可能な規格のフォーマット構造では、DVDビデオディスクのフォーマットと同様に再生単位をセルで表し、各セル間の関係をPGC（プログラムチェーン）制御情報に持たせている。また、ユーザによるデジタル音声記録媒体として、現在MD（ミニディスク）が市場に存在している。

(課題)

R T R (録再 D V D) ディスクと M D では、ディスクサイズ、記録時のデータフォーマットが互いに異なるため、M D の記録データをそのまま R T R (録再 D V D) フォーマットで記録することはできない。さらに、R T R (録再 D V D) 規格では音声情報を単独で情報媒体上に記録できない構造となっている。そのため、今のところ、映像情報および／または静止画像情報とともに音声情報を 1 枚の情報媒体上に記録し、それらを混在状態で任意の順番で再生する方法はない。

(目的)

この発明の目的は、同一の情報媒体上に映像情報、静止画像情報および／または音声情報を混在して記録可能にするとともに、各映像情報、静止画像情報、音声情報内の任意の領域に対して任意の順番で再生を可能にするデータ構造（フォーマット構造）を提供することである。

この発明の他の目的は、上記データ構造（フォーマット構造）を用いて情報記録を行なう情報媒体を提供することである。

この発明のさらに他の目的は、上記データ構造（フォーマット構造）に基づく情報を情報媒体に記録する方法を提供することである。

発明の開示

上記目的を達成するために、この発明に係るデータ構造（あるいはフォーマット構造）では、

1. 音声情報を、R T R (録再 D V D) 規格を拡張したフ

フォーマット形態を有する情報媒体上に記録する；

2. 情報媒体上に記録された各情報に関する管理情報として、音声情報に対してもRTR（録再DVD）規格と同様に再生単位として“音声情報用のセル”を定義し、その上位にあるPGC（プログラムチェーン）に、他の映像情報（ムービーセル）および／または静止画像情報（スチル画セル）との間の関係である“再生順番”情報を持たせる。

また上記他の目的を達成するために、この発明に係る情報媒体は、音声情報を記録する音声情報記録領域（RTR\_\_STO. VRO/RTR\_\_STA. VRO/RTR\_\_AUD. VRO/STREAM. VRO）と、この記録領域に関する管理情報を記録する管理領域（RTR. IFO/STREAM. IFO）を有する。この情報媒体には音声情報以外の情報（映像情報、静止画像情報等）も記録可能となっている。また、管理領域（RTR. IFO/STREAM. IFO）には音声情報以外の情報（映像情報、静止画像情報等）に関する管理情報も記録可能となっている。さらに、管理領域（RTR. IFO/STREAM. IFO）内は、再生時の全音声情報間の関連情報もしくは再生時の音声情報と前記音声情報以外の情報（映像情報、静止画像情報等）間の関連情報（PGCI）を記録可能となっている。

また上記さらに他の目的を達成するために、この発明に係る記録方法は、上記情報媒体に対して音声情報を含む1種類以上の情報を記録する第1の記録処理（ステップST10）と、上記情報媒体に対して記録情報に関する管理情報を追記

もしくは変更する第 2 の記録処理（ステップ S T 1 2）とを有している。

上記第 2 の記録処理（S T 1 2）において、第 1 の記録処理（S T 1 0）で情報媒体に記録した音声情報を再生する際の、音声情報とその他の記録情報（映像情報および／または静止画像情報）との間の関連情報（オリジナル P G C / ユーザ定義 P G C）が、情報媒体上の管理領域（R T R . I F O / S T R E A M . I F O）内に追記されまたは変更記録される。

上述した内容を実行するため、この発明の一実施の形態では、以下のようにしている：

A. 各セルに対する情報内にセルタイプ情報を持たせ、その中に“ムービーセル”“スチル画セル”“オーディオセル”と言う識別情報を持たせる。こうすることで、映像情報、静止画像情報、音声情報の識別を可能とし、これらの情報の混在再生を可能にする；

B. セルタイプ情報として、さらに“コンポジットセル（複合セル）”情報を設けることで、所定の（任意の）静止画像情報を再生しながら、所定の（任意の）音声情報を同時再生できる構造とする；

C. セルタイプ情報として更に“サイレントセル”情報を付加することでユーザが指定する無音期間を設定可能とする；

D. 音声情報に対しても、映像情報と同様“タイムマップ”情報を持たせる。このタイムマップ情報を利用すること

で、音声情報に対しても任意の時刻（任意の再生時間）でのタイムサーチを可能とする。

#### 図面の簡単な説明

図 1 は、情報媒体上に記録される音声情報の記録フォーマット（記録データ構造）、およびその音声情報に関する管理情報の記録フォーマット（記録データ構造）を説明する図である。

図 2 は、データファイルのディレクトリ構造の一例を説明する図である。

図 3 は、録再可能情報媒体上の記録データ構造の一例を説明する図である。

図 4 は、この発明の一実施の形態に係る記録再生装置の構成を説明する図である。

図 5 は、図 1 のオーディオエントリに対応したタイムサーチテーブルエントリを格納するタイムサーチテーブルのデータ構造と、記録された音声情報の内容であるオーディオオブジェクト（A O B）のアドレス（再生位置または再生時間）との関係を説明する図である。

図 6 は、この発明に係る情報記録手順の一例を説明するフローチャートである。

図 7 は、データファイルのディレクトリ構造の他の例を説明する図である。

図 8 は、録再可能情報媒体上の記録データ構造のさらに他の例を説明する図である。

図 9 は、録再可能情報媒体上の記録データ構造のさらに他



の例を説明する図である。

図 10 は、録再可能情報媒体上の記録データ構造のさらに他の例を説明する図である。

図 11 は、録再可能情報媒体上の記録データ構造のさらに他の例を説明する図である。

図 12 は、録再可能情報媒体上の記録データ構造のさらに他の例を説明する図である。

発明を実施するための最良の形態

以下図面を用いてこの発明の一実施の形態について説明をする。図 1 は、この発明の一実施の形態における各情報ファイルとそれらに関する管理情報との間の関係を例示している。

図 1 (i) に示すように、音声情報は RTR\_AUD.VRO (または AR\_AUDIO.ARO) 114 というファイル内に記録される。また、映像情報は図 1 (o) に示すように RTR\_MOV.VRO (または VR\_MOVIE.VRO) 107 というファイル内に記録され、静止画像情報は図 1 (l) に示すように RTR\_VRO (または VR\_STILL.VRO) 108 というファイル内に記録される。これらの各情報を統合的に管理する管理情報は、図 1 (a) ~ (f) に示す RTR.IFO (または AR\_MANGR.IFO) 104 というナビゲーションデータのファイル内に記録されている。

映像情報、静止画像情報、音声情報などの記録内容の全体あるいはその一部は、プログラムチェーン (PGC) という論理単位で表すことができる。この PGC は、再生すべき 1

以上のセルとその再生順序等が記述されたプログラムチェーン情報（PGCI）で構成される。一方、プログラム（PG）は、PGCの内容を分割した論理単位であり、1つのPGCは整数個のPGに分割することができる。1つのPGは整数個のセルで構成される。

以上のことを図1（a）～（c）の例示にあてはめれば、オリジナルPGCのPGCI#1は整数個のプログラム# $\alpha$ 、# $\beta$ 、# $\gamma$ 、…で構成される。また、プログラム# $\alpha$ は1個のセル#1（ムービーセル）により構成され、プログラム# $\beta$ は2個のセル#2～#3（オーディオセル）により構成される。そして、プログラム# $\gamma$ は3つのセル#4（スチル画セル）、#5（サイレントセル）、#6（オーディオセル）で構成される。

図1（c）（d）に示すように、ムービーセル#1はムービーVOB情報M\_\_VOBI・2に対応し、このM\_\_VOBIはタイムマップ情報（TMAPI）10を持つ。同様に、オーディオセル#2、#3、#6はそれぞれA\_\_VOBI#A・4、#B・5、#C・6に対応し、これらのA\_\_VOBI（#A～#C）はそれぞれタイムマップ情報12、13、14を持つ。また、スチル画セル#4はスチル画VOBグループ情報S\_\_VOGI・3に対応し、このS\_\_VOGIはVOBエントリ（S\_\_VOB\_\_ENT）17を持つ。

MPEG2で圧縮された映像情報は、1個ないし複数のGOP（グループオブピクチャ）からなるVOBU（ビデオオブジェクトユニット）を構成し、このVOBが映像情報アク

セスの最小単位となっている。記録（録画／録音）された1つのTV番組などは、映像情報の塊として、一般には複数VOBU（図1（m）のVOBUNo. 1、2、3、…）からなるM\_VOB（ムービービデオオブジェクト）31を構成している（図1（n））。管理情報が記録されているRTR\_IFO104内には、それぞれのM\_VOBに関する情報が記載されているM\_VOBI（ムービービデオオブジェクト情報）2が存在し、各M\_VOBI毎にタイムマップ10という情報が存在している。

静止画像情報に関しては、1枚の静止画像毎にそれぞれスチル画VOB21（図1（k））が構成される。そして、図1（j）に示すように、静止画像そのものはビデオパート22に記録され、その静止画像に付加された音声情報はオーディオパート23に記録されている。ビデオパート22に記録された1枚ないしは複数枚の静止画像のまとまり毎にスチル画ビデオオブジェクトグループ情報（図1（d）のS\_VOGI）3が形成され、このS\_VOGIに含まれるVOBエントリ（S\_VOB\_ENT）17に1枚の静止画像毎のデータサイズなどの情報が記録されている。

音声情報が記録されているRTR\_AUD.VRO114ファイル（図1（i））内では、タイトル（録音時の曲）毎あるいは1回の録音タイミング毎に、記録情報が個々のオーディオビデオオブジェクトA\_VOB（またはオーディオオブジェクトAOB）として分割記録される（図1（h）の#A～#C）。

個々の A \_ V O B (または A O B) に対する情報は、オーディオビデオオブジェクト情報 A \_ V O B I (またはオーディオオブジェクト情報 A O B I) に記録される。また、情報媒体上に記録された音声情報は、複数のオーディオフレームあるいは 1 秒間隔、2 秒間隔、5 秒間隔など録画時の特定の時間間隔毎に、オーディオエントリに分割される。

図 1 ( d ) のタイムマップ 1 2 ~ 1 4 の情報は、図 1 ( g ) の各オーディオエントリ N o . 1 ~ N o . 5 (またはタイムサーチテーブルエントリ T M S R T \_ e n t r y # 1 ~ # 5) に関係した形で、各 A \_ V O B I ( # A ~ # C) 毎に記録されている。換言すれば、図 1 ( g ) に示した実施の形態では、音声情報はオーディオエントリ (またはタイムサーチテーブルエントリ) 毎にそれぞれまとまって記録されている。

図 1 の実施の形態では、既存の R T R 規格内の映像情報 (図 1 ( n ) のムービー V O B 3 1) と同様に、各オーディオ V O B ( A O B) # A ~ # C に対して開始位置から終了位置まで再生範囲を指定したセル # 2、# 3、# 6 を定義している。そして、音声情報 (オーディオ V O B # A ~ # C) を、映像情報 (ムービー V O B 3 1) の開始位置から終了位置まで再生範囲を指定したセル # 1 あるいは静止画像情報 (スチル画 V O B 2 1) の開始位置から終了位置まで再生範囲を指定したセル # 4 と全く同列に扱えるようにしている。ここにこの発明の特徴の 1 つがある。

オリジナル P G C は、情報媒体上に記録してある全 A V 情

報をあたかも1本のテープのように再生する手順を示す情報であるとも言える。この再生手順情報は、図1(a)に示すプログラムチェーン情報(PGC I # 1)1内に記載されている。PGC I # 1の情報内容は、図1(c)に示すように各セル間の配列順を示したものがある。オリジナルPGCを再生する場合には、図1(c)に配列されたセルを左から順番に再生する。このようにPGC I情報を持つことで映像情報、静止画像情報、音声情報間の繋がり(再生順序)を明確にしている。

この実施の形態では、図1(a)に示すPGC I # 1をRTR, IFO(またはAR\_MANGR, IFO)104内に唯一存在するオリジナルPGCと定義し、ユーザが任意に定めたn個(整数個)のPGC I # nをユーザ定義PGC(図1(f))と定義する。このユーザ定義PGCは複数存在でき、図1(e)に示す各セル#11~#13の配列順で再生手順を示すことができる。このユーザ定義PGCの下に存在するセル#11~#13は、適宜タイムマップ10~14を中継することにより、各VOB内の任意の範囲を指定したものに設定できる。

換言すると、音声情報に関する管理情報であるA\_VOBI # A4~#C6内には図1(d)のタイムマップ12~14が設けられ、ユーザ定義PGCの下に存在する図1(e)のセル#11~#13は、このタイムマップ12~14の情報を利用して、再生範囲を指定(時刻指定)できる。

この実施の形態では、図1(c)に示すように各セルに対

応したセル情報内にセルタイプ情報を持たせ、映像情報（ムービーセル）、静止画像情報（スチル画セル）と音声情報（オーディオセル）間の識別を可能としている。

映像情報（ムービーセル）、静止画像情報（スチル画セル）、音声情報（オーディオセル）、および音声＋映像または静止画像の情報（コンポジットセル）と、セルタイプ（3ビット）との対応関係は、たとえば次のように設定できる：

ムービーセル：セルタイプ＝“0 0 0”

スチル画セル：セルタイプ＝“0 0 1”

オーディオセル：セルタイプ＝“0 1 0”

コンポジットセル：セルタイプ＝“0 1 1”

なお、上記セルタイプはあくまで一例であり、たとえばオーディオセルのセルタイプは、（他のセルタイプと混同が生じない限り）“0 0 0”～“1 1 1”のいずれかに選ぶことができる。

図2は、この発明の一実施の形態に係るデータファイルのディレクトリ構造を説明する図である。DVD-RAMディスク等の情報媒体に記録される情報は、各情報毎に階層ファイル構造を持っている。この実施の形態において説明される音声情報等は、DVD\_RTRディレクトリ（またはDVD\_RTAV）102と言う名のサブディレクトリ101内に入っている。

DVD\_RTR（DVD\_RTAV）ディレクトリ102内には、以下の内容のデータファイル103が格納される。すなわち、管理情報（ナビゲーションデータ）のグループと

して、RTR. IFO（またはVR\_MANGR. IFO）104と、STREAM. IFO（SR\_MANGR. IFO/SR\_MANGR. BUP）105と、SR\_PRIVT. DAT/SR\_PRIVT. BUP105aとが格納される。また、データ本体（コンテンツ情報）として、STREAM. VRO（またはSR\_TRANS. SRO）106と、RTR\_MOV. VRO（VR\_MOVIE. VRO）107と、RTR\_STO. VRO（またはVR\_STILL. VRO）108と、RTR\_STA. VRO（またはVR\_AUDIO. VRO）109とが格納される。

上記データファイル103を含むサブディレクトリ101の上位階層にあるルートディレクトリ100には、その他の情報を格納するサブディレクトリ110を設けることができる。このサブディレクトリの内容としては、ビデオプログラムを収めたビデオタイトルセットVIDEO\_TS111、オーディオプログラムを収めたオーディオタイトルセットAUDIO\_TS112、コンピュータデータ保存用のサブディレクトリ113等がある。

有線または無線のデータ通信経路上をパケット構造の形で伝送されたデータに対して、パケット構造を保持したまま情報媒体に記録したデータを、「ストリームデータ」と呼ぶ。

そのストリームデータそのものはSTREAM. VRO（またはSR\_TRANS. SRO）106と言うファイル名でまとめて記録される。そのストリームデータに対する管理情報が記録されているファイルが、STREAM. IFO

(またはSR\_\_MANGR. IFOとそのバックアップファイルSR\_\_MANGR. BUP) 105である。

また、VCR (VTR) あるいは従来TVなどで扱われるアナログ映像情報をMPEG2規格に基づきデジタル圧縮して記録されたファイルが、RTR\_\_MOV. VRO (またはVR\_\_MOVIE. VRO) 107であり、アフターレコーディング音声あるいはバックグラウンド音楽等を含む静止画像情報を集めたファイルがRTR\_\_STO. VRO (またはVR\_\_STILL. VRO) 108であり、そのアフターレコーディング音声情報ファイルがRTR\_\_STA. VRO (またはVR\_\_AUDIO. VRO) 109である。さらに、図2のディレクトリ構造では、音声情報は、オーディオリアルタイムビデオオブジェクトRTR\_\_AUD. VRO (またはVR\_\_AUDIO. VRO) 114と言う1個のファイル内にまとめて記録されている。

なお、図2のディレクトリ構造に限らず、音声情報を、アフターレコーディング音声情報が記録されているRTR\_\_STA. VRO 109ファイルあるいは静止画像情報が記録されているRTR\_\_STO. VRO 108内のオーディオパート23 (図1 (j)) 内にまとめて記録することも可能である。

図3は、図2に示した各ファイルの情報媒体上における記録配置位置を例示している。図3 (a) の情報媒体201の内周部と外周部には、図3 (b) に示すようにリードインエリア204とリードアウトエリア205が配置され、その間



に挟まった領域にユーザデータが記録される。情報媒体 201 として DVD-RAM ディスクを用いる場合は、ファイルシステムに UDF (ユニバーサルディスクフォーマット) が採用される。この UDF に関する一般情報はボリューム & ファイル構造情報 206 に記録され、その残りのデータエリア 207 内にユーザ情報が記録される。

図 3 (c) に示すように、この実施の形態では、同一の情報媒体 201 上にコンピュータデータエリア 208 および 209 とオーディオ & ビデオデータエリア 210 とが混在記録可能になっている。

オーディオ & ビデオデータエリア 210 内には、図 3 (d) に示すように、入力されたアナログ映像情報および／または音声情報をデジタル記録するリアルタイムビデオ記録エリア 221、およびデジタル TV の受信映像を記録するストリーム記録エリア 222 を設けることができる。上記各エリア (208 ~ 209) には、図 2 に示したファイルが図 3 (e) の形で記録されている。

映像情報、静止画像情報および音声情報の全 AV 情報に関する管理情報は、図 3 (e) の RTR.IFO104 という同一のファイル内にまとめて記録され、共通管理されている。

RTR.IFO104 内には、図 3 (f) に示す各種の情報が記録されている。すなわち、RTR.IFO104 には、RTR ビデオマネージャ情報 (RTR\_VMG1) 231、ムービー AV ファイル情報テーブル (M\_AVFIT) 232、スチル画 AV ファイル情報テーブル (S\_AVFIT)

2 3 7、オーディオ A V ファイル 情報 テーブル (A \_\_ A V F I T) 2 3 8、オリジナル P G C 情報 (O R G \_\_ P G C I) 2 3 3、ユーザ 定義 P G C 情報 テーブル (U D \_\_ P G C I T) 2 3 4、テキスト データ マネージャ (T X T D T \_\_ M G) 2 3 5、製造者 情報 テーブル (M N F I T) 2 3 6 等が記録される。

図示しないが、スチル画 A V ファイル 情報 テーブル (S \_\_ A V F I T) 2 3 7 はスチル画の付加オーディオファイル情報 (S \_\_ A A F I) を含むことができ、S \_\_ A A F I は 1 以上のスチル画付加オーディオグループ情報 (S \_\_ A A G I # 1 ~ # n) を含むことができ、各 S \_\_ A A G I はスチル画付加オーディオグループ一般情報 (S \_\_ A A G \_\_ G I) および 1 以上の付加オーディオエントリ (A A \_\_ E N T # 1 ~ # n) を含むことができる。

ここで、S \_\_ A A G \_\_ G I は、付加オーディオエントリの数 (A A \_\_ E N T \_\_ N s)、スチル画付加オーディオストリーム情報番号 (S \_\_ A A \_\_ S T I N)、スチル画付加オーディオファイル内の該当付加オーディオグループの開始アドレス (S \_\_ A A G \_\_ S A) 等で構成される。

また、各 A A \_\_ E N T は、付加オーディオタイプ (A A \_\_ T Y)、付加オーディオパートサイズ (A A \_\_ P A R T \_\_ S Z)、付加オーディオパートの再生時間 (A A \_\_ P A R T \_\_ P B \_\_ T M) 等で構成される。付加オーディオタイプ (A A \_\_ T Y) には、該当付加オーディオが通常の状態にあるのか (A A \_\_ T Y = "0") 仮消去状態にあるのか (A A \_\_ T Y

= “ 1 ” ) を示す 1 ビットフラグが格納される。

音声情報に関する管理情報は、図 3 ( f ) のオーディオ A V ファイル情報テーブル 2 3 8 内にまとめて記録されている。図 3 ( g ) は、オーディオ A V ファイル情報テーブル 2 3 8 、オリジナル P G C 情報 ( O R G \_ P G C I ) 2 3 3 、およびユーザ定義 P G C 情報テーブル ( U D \_ P G C I T ) 2 3 4 の記録内容を例示している。

図 3 ( g ) のオーディオ V O B 情報 ( A \_ V O B I # A ) 2 4 2 は、図 1 ( d ) の A \_ V O B I # A に対応し、図 3 ( g ) のオーディオ V O B 情報 ( A \_ V O B I # B ) 2 4 3 は図 1 ( d ) の A \_ V O B I # B に対応している。また、図 1 ( a ) の P G C I # 1 (オリジナル P G C ) は図 3 ( f ) のオリジナル P G C 情報 ( O R G \_ P G C I ) 2 3 3 に対応し、図 1 ( f ) のユーザ定義 P G C ( P G C I # n ) は図 3 ( f ) のユーザ定義 P G C 情報テーブル ( U D \_ P G C I T ) 2 3 4 を意味している。さらに、図 1 ( d ) に示した各タイムマップ 1 2 、 1 3 、 1 4 内の情報は、図 3 ( h ) のタイムマップ情報 2 5 2 に記録され、その中の詳細な構造は図 3 ( i ) に示すようになっている。

音声情報の多くはオーディオフレームという最小単位を有している。この実施の形態では複数のオーディオフレームをまとめてオーディオエントリと言う単位を構成し、タイムマップ情報 2 5 2 上ではこのオーディオエントリ毎の情報管理を行っている。

オーディオエントリの形成方法としては、上記のように複

数のオーディオフレーム毎にまとめる代わりに、1秒毎、2秒毎、5秒毎などの特定の時間間隔毎の音声情報をまとめてオーディオエントリを構成させることも可能である。このオーディオエントリをまとめる時間間隔情報は、図3(i)のオーディオエントリ時間差265に持たせることができる。

音声情報(音楽プログラム)は、1曲毎あるいは1タイトル毎にオーディオVOB(AOB)としてまとめられ、各オーディオVOB毎に含まれるオーディオエントリ数はオーディオエントリ数260に記録される。また、RTR\_AUD\_VRO114ファイル内に記録されている音声情報に対して、各オーディオVOB毎に含まれる各オーディオエントリの記録サイズは、第1オーディオエントリデータサイズ261、第2オーディオエントリデータサイズ262、…に記録することができる。

オーディオエントリ数260は、S\_\_AVFIT237内の前述したAA\_\_ENT\_\_Nsあるいは図5を参照して後述するTMSRTE\_\_Nsに対応する内容を持つことができる。また、各オーディオエントリデータサイズ261、262等は、S\_\_AVFIT237内の前述したAA\_\_PART\_\_SZあるいは図5を参照して後述するTMSRT\_\_entryに対応する内容を持つことができる。

ユーザ等によりオーディオVOB(AOB)内の再生開始時刻が指定されると、指定された時刻に対して何番目のオーディオエントリにユーザ等が指定した音声情報が含まれるかを調べ、第1オーディオエントリデータサイズ261、第2

オーディオエントリデータサイズ 2 6 2、…のデータサイズを加算（累積）して情報媒体 2 0 1 上の指定された音声情報が記録されている位置（再生開始時刻に対応したアドレス）を算出することができる。

図 3（h）（i）に示したタイムマップ情報 2 5 2 のデータ構造では各オーディオエントリ毎のデータサイズが記録されているが、それに限らず、各オーディオエントリの先頭位置での累計位置（アドレス）情報をタイムマップ情報 2 5 2 に持たせることも可能である。

また、図 1（g）に示した実施の形態では音声情報はオーディオエントリ毎にそれぞれまとまって記録されているが、この発明の他の実施の形態として、図 1（g）のようにまとまりを持って音声情報を記録する代わりに音声情報を連続に記録する方法もある。この場合には、タイムマップ情報 2 5 2 情報を持たず、その代わり図 3（h）に示したエントリポイント情報 2 8 3 を利用する。

すなわち、エントリポイント情報 2 8 3 内の音声開始エントリポイント設定エリア 2 8 3 0 に図 3（i）のタイムマップ情報と類似したデータ構造を持たせ、1 秒間隔、2 秒間隔など特定の時間間隔で音声情報（無音情報を含み得る）が記録されている位置（アドレス）を、音声開始位置を示すエントリポイント 2 8 3 2 として逐次記録するようにできる。

また、オーディオエントリ時間差 2 6 5 と同様な時間間隔情報および／またはオーディオエントリ数 2 6 0 と同様なエントリポイント数も、エントリポイント情報 2 8 3 内に記録

できる。ユーザが指定した音声再生開始時刻に対する情報媒体 201 上のアクセス位置算出方法も前述したタイムマップ情報 252 を用いた方法と同様でよい。

ところで、オーディオのみのオブジェクト（オーディオオンリータイトルのオーディオオブジェクト A O T T \_ A O B）内のセルには、2 種類ある。1 つはオーディオセルであり、もう 1 つはサイレントセルである。オーディオセルは、オーディオデータのみ、あるいはオーディオデータとリアルタイム情報データとによって構成される。オーディオセルの再生時間は 1 秒以上とされる。一方、サイレントセルは無音期間用のオーディオデータだけで構成され、その再生時間は 0.5 秒以上とされる。

音声情報（特に複数の曲を纏めた音楽アルバム）では、再生時に曲と曲の間の無音時間が重要となる。この発明の実施の形態では、上記サイレントセルを利用して、無音時間情報を容易に設定できる。

たとえば図 1（c）に示したセル # 5 は、対応する音声情報を持たず、セルタイプとしてサイレントセルが指定されている。図 1（c）に示す各セルタイプの情報は図 3（h）に示すセルタイプ 280、281 の領域に記録される。図 3（h）に示すようにオリジナルセル情報 272 内の情報として表示時間 282 の情報が記録できる構造になっており、サイレントセルが指定されたセルに対する無音期間をこの表示時間 282 情報内で設定することができる。

その他、図 3（h）に示すセルタイプ 280、281 には、

映像情報 (RTR\_\_MOV. VRO/VR\_\_MOVIE. VRO)、静止画像情報 (RTR\_\_STO. VRO/VR\_\_STILL. VRO/AR\_\_STILL. ARO)、テキスト情報 (AR\_\_RT\_\_TEXT. ARO)、ストリーム情報 (STREAM. VRO/SR\_\_TRANS. SRO)、音声情報 (RTR\_\_STA. VRO/VR\_\_AUDIO. VRO/RTR\_\_AUD. VRO/AR\_\_AUDIO. ARO)等を識別する識別情報 (複数ビットの識別フラグ) を記述できるようになっている。

無音期間の設定方法としては、次のようなものがある。すなわち、図3(h)のエントリポイント情報283内に音声開始エントリポイントの設定領域2830を設ける。この実施の形態では、図1(h)内のオーディオVOB(AOB)内には予め無音期間も含めた音声情報が記録されている。無音期間が終了して音が出始める位置は、音声開始エントリポイント2832の時刻情報として記録できる。ユーザ等が無音期間を飛ばして直接音声開始位置から再生開始したいと希望する場合には、この音声開始エントリポイント情報を利用して情報媒体201へのアクセスを開始すればよい。

この発明の一実施の形態では、図1(f)のユーザ定義PGC8を利用して、既に記録してある音声情報と静止画像情報、あるいは既に記録してある映像情報と別の時期に記録した音声情報とを同時に再生できるようなデータ構造を採用している。

すなわち、図1(e)に示すように、セルタイプとしてコ

ンボジットセルが指定された場合には、２種類の情報の同時再生が指示される。この同時再生を可能にするために、図３（h）に示すように、ユーザ定義セル情報２７７内のデータ構造として、２個のVOB番号２８４、２８５を個々に指定できるようにするとともに、それぞれのVOBに対する再生開始時刻であるVOB開始時間２８６、２８７と再生終了時刻であるVOB終了時間２８８、２８９の情報もセル情報として持っている。

図４は、この発明の一実施の形態に係る音声情報記録再生装置（音声記録再生機能が拡張されたRTRビデオレコーダおよび／またはストリーマ）の構成を説明する図である。以下、図４を用いて、この発明の好ましい実施形態としての音声情報記録再生装置の内部構造の説明を行う。

この実施の形態における音声情報記録再生装置は、エンコーダ部４０１、デコーダ部４０２、STB部４０３、主MPU部４０４、V（ビデオ）ミキシング部４０５、フレームメモリ部４０６、キー入力部４０７、表示部４０８、DVD-RAMディスク２０１に対して情報記録あるいは情報再生を行なうディスクドライブ部４０９、データプロセサ（D-PRO）部４１０、一時記憶部４１１、A/V（オーディオ・ビデオ）入力部４１２、TVチューナ部４１３を備えている。この音声情報記録再生装置はさらに、STB部４０３に接続された衛星アンテナ４２１、システムタイムカウンタ（STC）部４２４、Vミキシング部４０５からパーソナルコンピュータ（PC）４３５へデジタルビデオ信号を送るインター



フェイス（I／F）４３４、アナログＴＶ４３７用Ｄ／Ａ変換部４３６を備えている。

ここで、Ｖミキシング部４０５は、デコード部４０２のＶ－ＰＲＯ部４３８からのデジタルビデオ信号と、ＳＴＢ部４０３からのデジタルビデオ信号４２３とを、適宜ミキシングする機能を持っている。このミキシング機能により、たとえばＴＶ４３７の表示画面の左側にＳＴＢ部４０３からの放送画像を表示し、ＴＶ４３７の表示画面の右側にディスク２０１から再生した画像を表示することができる。あるいは、ＳＴＢ部４０３からの放送画像とディスク２０１からの再生画像とを、ＰＣ４３５のモニタ画面において、オーバーラッピングウィンドウに重ねて表示することもできる。

以上の構成において、エンコーダ部４０１内は、ビデオおよびオーディオ用のＡ／Ｄ変換部４１４、Ａ／Ｄ変換部４１４からのデジタルビデオ信号またはＳＴＢ分４０３からのデジタルビデオ信号４２３を選択してビデオエンコード部４１６に送るセレクタ４１５、セレクタ４１５からのビデオ信号をエンコードするビデオエンコード部４１６、Ａ／Ｄ変換部４１４からのオーディオ信号をエンコードするオーディオエンコード部４１７、ＴＶチューナ部４１３からのクローズドキャプション（ＣＣ）信号あるいは文字放送信号等を副映像（ＳＰ）にエンコードするＳＰエンコード部４１８、フォーマッタ部４１９、バッファメモリ部４２０より構成される。

一方、デコード部４０２内は、メモリ４２６を内蔵する分離部４２５、縮小画像（サムネールピクチャ）生成部４３９

を内蔵するビデオデコード部 4 2 8、S P デコード部 4 2 9、オーディオデコード部 4 3 0、トランスポートストリームパケット (T S パケット) 転送部 4 2 7、ビデオプロセサ (V - P R O) 部 4 3 8、オーディオ用 D / A 変換部 4 3 2 より構成されている。

デコード部 4 3 0 でデコードされたデジタルオーディオ信号は、インターフェイス (I / F) 4 3 1 を介して外部出力可能となっている。また、このデジタルオーディオ信号を D / A 変換部 4 3 2 でアナログ化したアナログオーディオ信号により、外部のオーディオアンプ (図示せず) を介してスピーカ 4 3 3 が駆動されるようになっている。ここで、D / A 変換部 4 3 2 は、オーディオデコード部 4 3 0 からのデジタルオーディオ信号のみならず、S T B 部 4 0 3 からのデジタルオーディオ信号 4 2 2 の D / A 変換もできるように構成される。

なお、ディスク 2 0 1 からの再生データを S T B 部 4 0 3 に転送する場合は、T S パケット転送部 4 2 7 において分離部 4 2 5 からの再生データ (ビットストリーム) をトランスポートパケット (T S パケット) に変更し、S T C 4 2 4 からの時間情報に転送時間を合わせて、T S パケットを S T B 部 4 0 3 に送ればよい。

図 4 の主 M P U 部 4 0 4 は、作業用メモリとしてのワーク R A M 4 0 4 a と、ストリームデータ (または R T R データ) 作成制御部 4 0 4 b という名の制御プログラムと、ストリームデータ (または R T R データ) 再生制御部 4 0 4 c と

いう名の制御プログラムと、ストリームデータ（またはRTRデータ）の部分消去／仮消去制御部404dという名の制御プログラム等を含んでいる。

ここで、ファイルの管理領域（図2あるいは図3（e）のRTR. IFO104、STREAM. IFO105）などを読み書きするために、主MPU部404は、D-PRO部410に、専用のマイクロコンピュータバスを介して接続されている。

音声情報記録再生装置における記録（録音・録画）時の制御は、上記制御プログラム（シーケンシャルな制御プログラム）を用い主MPU部404により行われる。まず、図4の装置における記録（録音・録画）時のビデオ信号の流れについて説明をする。録画時には、主MPU部404内のストリームデータ（またはRTRデータ）作成制御部404bという名のシーケンシャルプログラムにしたがって、一連の処理が行われる。

すなわち、IEEE1394規格に準拠した伝送経路経由してSTB部403からエンコード部401へ送出されたストリームデータ（またはRTRデータ）は、まずフォーマッタ部419に転送される。フォーマッタ部419のIEEE1394受信側は、STC424のタイムカウント値に基づいて、ストリームデータ（またはRTRデータ）転送開始からの時間を読み込む。読み込んだ時間情報は、管理情報として主MPU部404へ送られ、ワークRAM部404aに保存される。

主M P U部404は、上記時間情報に基づいて、ストリームデータ（またはR T Rデータ）をストリームブロック毎（リアルタイムR T RレコーダではV O B U毎、ストリーマではS O B U毎）に切り分ける区切れ情報を作成するとともに、この区切れ情報に対応したセルの切り分け情報およびプログラムの切り分け情報、さらにはP G Cの切り分け情報を作成し、主M P U部404内のワークR A M部404aに逐次記録する。

フォーマッタ部419は、主M P U部404のストリームデータ（またはR T Rデータ）作成制御部404bからの指示にしたがって、S T B部403から送られてきたストリームデータ（またはR T Rデータ）をパック列に変換し、変換されたパック列をD - P R O部410へ入力する。入力されたパックはセクタと同じ2048バイトの一定サイズを持っている。D - P R O部410は、入力されたパックを16セクタ毎にまとめてE C Cブロックにして、ディスクドライブ部409へ送る。

ディスクドライブ部409においてR A Mディスク（情報媒体）201への記録準備ができていない場合には、D - P R O部410は、記録データを一時記憶部411に転送して一時保存し、ディスクドライブ部409においてデータ記録準備ができるまで待つ。ここで、一時記憶部411は、高速アクセス可能で数分以上の記録データを保持できるようにするため、大容量メモリを想定している。

ディスクドライブ部409において記録準備ができた段階

で、D－P R O 部 4 1 0 は一時記憶部 4 1 1 に保存されたデータをディスクドライブ部 4 0 9 に転送する。これにより、ディスク 2 0 1 への記録が開始される。一時記憶部 4 1 1 に保存されたデータの記録が済むと、その続きのデータはフォーマッタ部 4 1 9 から D－P R O 部 4 1 0 へシームレスに転送されるようになっている。

次に、再生時のデータ処理について説明する。音声情報記録再生装置における再生時の制御は、ストリームデータ（または R T R データ）再生制御部 4 0 4 c という名のシーケンシャルプログラムにしたがい、主 M P U 部 4 0 4 によって、一連の処理が行われる。

まず、ディスクドライブ部 4 0 9 により、R A M ディスク（情報媒体）2 0 1 からストリームデータ（または R T R データ）が再生される。再生されたデータは、D－P R O 部 4 0 9 を経由してデコーダ部 4 0 2 に転送される。デコーダ部 4 0 2 内部では、再生されたデータ中のパケットを分離部 4 2 5 が受け取る。

分離部 4 2 5 は、ビデオパケットデータ（M P E G ビデオデータ）はビデオデコード部 4 2 8 へ転送し、オーディオパケットデータはオーディオデコード部 4 3 0 へ転送し、副映像パケットデータは S P デコード部 4 2 9 へ転送する。

ビデオデコード部 4 2 8 でデコードされたビデオデータは、V ミキシング部 4 0 5 および D / A 変換部 4 3 6 を介してアナログ T V 信号に変換され、T V 4 3 7 に転送されて画像表示される。

同時に、オーディオデコード部 4 3 0 でデコードされたオーディオ信号も D / A 変換部 4 3 2 へ送られ、デジタル音声データに変換される。変換されたデジタル音声データは、I / F 4 3 1 を介して外部オーディオ機器（図示せず）のデジタル入力に転送される。あるいは、変換されたデジタル音声データは、D / A 変換部 4 3 2 によりアナログ音声信号に変換され、図示しないオーディオアンプを介して、スピーカ 4 3 3 に送られる。

図 4 の音声情報記録再生装置において、音声情報は、A / V 入力部 4 1 2 から入力され、A / D 変換器 4 1 4 でデジタル信号に変換後、セクタ 4 1 5 を経由してオーディオエンコード部 4 1 7 へ入力される。記録の第 1 ステップとして、入力された音声情報は情報媒体 2 0 1 上の R T R \_ A U D . V R O 1 1 4 ファイル内に追加記録される。この記録と同時に、主 M P U 部 4 0 4 内でその記録されている音声情報に関する管理情報がリアルタイムで作成される。音声情報の記録が終了すると、図 3 に示すようなセル情報および / または P G C I 情報が変更されまたは追加作成される。その後、変更されまたは追加作成されたセル情報および / または P G C I 情報を含む管理情報により、R T R \_ I F O 1 0 4 が書き替えられる。

図 5 は、図 1 のオーディオエントリに対応したタイムサーチテーブルエントリを格納するタイムサーチテーブルのデータ構造と、記録された音声情報の内容であるオーディオオブジェクト（A O B）のアドレス（再生位置または再生時間）

との関係を説明する図である。

オーディオオブジェクト A O B（あるいはオーディオ V O B）は、所定のデータサイズを持つ A O B エlement（あるいはオーディオオブジェクトユニット A O B U）の集まりで構成される。これらの A O B エlement のアドレス（再生位置または再生時間）は、一連の A O B エlement のデータサイズを累計した値により表すことができる。

各 A O B エlement のデータサイズは、対応するタイムサーチテーブルエントリ（T M S R T \_ e n t r y # 1 ~ # n）に記述された差分バイト数で示すことができる。これら T M S R T エントリ（T M S R T \_ e n t r y # 1 ~ # n）とタイムサーチテーブルヘッダ（T M S R T \_ H）とを纏めたものが、タイムサーチテーブル（T M S R T）となる。

すなわち、タイムサーチテーブル T M S R T は、A O B 内の A O B エlement のサイズを示す情報であり、タイムサーチテーブルヘッダ T M S R T \_ H と各 A O B エlement の管理情報である 1 以上の T M S R T エlement（# 1 ~ # n）とで構成される。

タイムサーチテーブル T M S R T のヘッダ T M S R T \_ H は、T M S R T の識別子 T M S R T \_ I D および T M S R T エントリの総数 T M S R T E \_ N s 等で構成される。この T M S R T E \_ N s は、図 3（i）のオーディオエントリ数 2 6 0 に対応する。

各 T M S R T エントリ（T M S R T \_ e n t r y # 1 ~ # n）は、対応 A O B エlement のデータサイズをバイト数で

示す T M S R T \_ E N T を含む。この T M S R T \_ E N T は、図 3 ( i ) のオーディオエントリデータサイズ 2 6 1、2 6 2 等に対応する。

この実施の形態では、タイムサーチテーブル T M S R T で記述されるデータサイズ（バイト数）は、2 秒毎の再生時間に対応するようになっている。

図 6 は、この発明に係る情報記録手順の一例を説明するフローチャートである。この手順は、たとえば図 4 の主 M P U 4 0 4 により実行することができる。また、記録には、たとえば図 3 の媒体 2 0 1 を用いることができる。

まず、映像情報、静止画像情報、テキスト情報、ストリーム情報および／または音声情報を適宜含む R T R データあるいはストリームデータが、図 3 ( d ) のリアルタイムビデオ記録エリア 2 2 1 あるいはストリーム記録エリア 2 2 2 に記録される（ステップ S T 1 0）。この実施の形態では、ステップ S T 1 0 においては音声情報とその他の情報（映像情報、静止画像情報、テキスト情報、ストリーム情報）とが混在記録される場合を想定している。また、ステップ S T 1 0 における情報記録には、新規録画のみならず、編集等で記録内容の一部が消去される場合、あるいは消去可能な部分にオーバーライトが行われて記録内容の書き替えがなされる場合も含まれる。

ステップ S T 1 0 の情報記録（部分消去、書き替えも含む）が済むと、この記録（部分消去、書き替え）に対応して、管理領域への管理情報（図 1 ～図 3 の R T R . I F O / V R



\_\_MANGR. IFO ; 図 2 ～ 図 3 の STREAM. IFO  
/SR\_\_MANGR. IFO ; あるいは図 7 の AR\_\_MAN  
GR. IFO) の追記あるいは変更記録 (書替) がなされる  
(ステップ ST 1 2) 。

具体的には、記録された音声情報を再生する際の、音声情報とその他の情報 (映像情報、静止画像情報、テキスト情報、ストリーム情報等の情報) との間の関連情報 (オリジナル PGC 情報および / またはユーザ定義 PGC 情報) が、管理領域に追記されあるいは変更記録される。

図 7 は、データファイルのディレクトリ構造の他の例を説明する図である。ルートディレクトリ 2 0 0 X には、サブディレクトリとして DVD\_\_RTAV ディレクトリ 2 1 0 X その他のサブディレクトリ 2 3 0 X が適宜設けられる。サブディレクトリ 2 1 0 X 内において、各オブジェクト情報 (コンテンツ情報) はオブジェクトの内容毎に独立したファイルとして記録されている。

オーディオ・ビデオのコンテンツ情報はオブジェクトと呼ばれる。図 7 に示すように、映像コンテンツ情報は VR\_\_ムービーオブジェクト記録領域 1 3 1 X 内に記録され、音声コンテンツ情報は AR\_\_オーディオオブジェクト記録領域 1 3 3 X 内に記録される。また、静止画像のコンテンツ情報は AR\_\_スチル画オブジェクト記録領域 1 3 2 X 内に記録され、リアルタイムテキストのコンテンツ情報は AR\_\_リアルタイムテキストオブジェクト記録領域 1 3 4 X 内に記録される。全ての音声情報は AR\_\_AUDIO. ARO 2 2 1 X という

ファイル内にまとめて記録され、全ての静止画像情報（スチル画）は `AR__STILL. ARO213X` というファイル内にまとめて記録され、全てのリアルタイムテキスト情報は `AR__RT__TEXT. ARO222X` というファイル内にまとめて記録される。

この発明の一実施の形態では、ビデオレコーディング規格で定義された映像情報ファイル内の映像の1場面を静止画像として抽出し、抽出した静止画像を音声情報と同時に表示することができる。そのときに使用する映像情報ファイル `VR__MOVIE. VRO212X` も、同じ `DVD__RTAV` ディレクトリ `210X` 内に記録されている。これらのオブジェクトファイルを統合的に管理する管理情報記録領域 `130X` 内の情報は、`AR__MANGR. IFO211X` というファイルおよびそのバックアップファイルである `AR__MANGR. BUP215X` 内に記録される。

音声関連情報の録音（記録）／再生が可能な情報媒体に記録される管理情報のデータ構造の骨格部は、互換性重視の観点から、`DVD` フォーラムで制定されたビデオレコーディング規格と同じ構造としている。また、`DVD` フォーラムで制定されたビデオレコーディング規格と同様、音声関連情報の再生手順を示す情報は、オリジナル `PGC` 情報／ユーザ定義 `PGC` 情報内に記録されている。

音声関連情報内で連続再生可能な最小基本単位はセルと呼ばれ、そのセルの繋がりを示す再生手順が `PGC` により構成される。セルに関する管理情報は、管理情報記録領域 `130`

Xに記録される1以上のセル情報内に全て記録されている。音声情報が記録されているAR\_\_AUDIO. ARO221Xのファイル内のどの範囲を1個のセルで再生するかを示す情報は、セル情報内に記録されている。1個のPGC情報に従って再生される音声関連情報の再生手順は、そのPGC情報を構成する1以上のセル情報の配置順により決定され、この配置順に再生および表示が実行される。

音声関連情報に関する再生手順情報には、

(1) 情報媒体100上に記録した順に再生する再生手順と、

(2) ユーザが任意に指定可能な再生手順との2通りが存在する。

「記録された順に再生する」再生手順に関する管理情報は“オリジナルPGC”と呼ばれ、ユーザに対する呼び名を“オリジナルトラック”と名付けることができる。また、「ユーザが任意に指定可能な」再生手順に関する管理情報は“ユーザ定義PGC”と呼ばれ、ユーザに対する呼び名を“プレイリスト”と名付けることができる。

オリジナルPGCは、1つの情報媒体内で1つしか存在しないが、ユーザ定義PGCは複数個設定できる。それぞれのユーザ定義PGCに関する管理情報は、複数のユーザ定義PGC情報内(図3(f))に記録される。これらのユーザ定義PGC情報は、ユーザ定義PGC情報テーブル(UD\_\_PGCITI)内で一元管理されている。すなわち、UD\_\_PGCITIには、このテーブルにどのようなユーザ定義PG

C 情報が記録されているかを示している。これらのユーザ定義 P G C 情報をサーチするための情報は、ユーザ定義 P G C 情報サーチポインタとして管理情報内に記録することができる。

ところで、C D（コンパクトディスク）、M D（ミニディスク）、カセットテープ等の音声情報媒体では、ポピュラー音楽の曲毎あるいはクラシック音楽の楽章毎に設定される“トラック”という管理単位を有している。前記プレイリスト（ユーザ定義 P G C）作成時に、ユーザは例えば“A”と言う名のオリジナルトラックの一部と“B”と言う名のオリジナルトラックの一部を組み合わせで“C”と言う名の新しいトラックを作成する場合がある。

1 個のセルは、音声情報ファイルである A R \_ A U D I O . A R O 2 2 1 X 内の連続再生範囲のみを指定できる（A R \_ A U D I O . A R O 2 2 1 X に飛び石的または離散的に存在する再生範囲をまたがっては指定できない）。この場合には、たとえば“A”と言う名のオリジナルトラックの一部を 1 個の（ユーザ定義）セル # 1 で指定し、“B”と言う名のオリジナルトラックの一部を別の 1 個の（ユーザ定義）セル # 2 で指定し、これらのセル # 1 とセル # 2 との組み合わせで“C”と言う名の新しいトラックを定義し管理できる。すなわち、この発明の一実施の形態に係るデータ構造では、1 個以上のセルの組み合わせで 1 個のトラックを構成できるようになっている。

D V D フォーラムで制定されたビデオレコーディング規格

との間の互換性を確保するために、上記のデータ構造を保持しつつ音声情報特有のトラックの区切りを規定する方法として、この発明の一実施の形態では、「再生手順を示す情報であるPGC情報内に、音声情報に対するトラックの切れ目位置を示す情報を記録できる」ようにしている。

これを実現する方法として、各トラック毎の再生開始位置に存在するセルの管理情報であるセル情報の中にトラックヘッドエントリポイントと言う情報記録領域を設定できるようにし、その中に、トラック固有の情報を記録している。

上記エントリポイントの種類としては、トラックヘッドエントリポイントまたはプログラム情報がある。

このエントリポイントの情報内容としては、エントリポイントタイプ情報（トラックヘッドエントリポイントかスチル画エントリポイントか等の識別情報）、該当するオーディオトラックの内容を示す代表音声の表示範囲を指定する情報（該当するオーディオトラック内の再生開始時間と再生終了時間で指定されている）、該当するオーディオトラックの内容を代表する代表画像の保存場所を指定する情報（S\_VOGI番号とその中のVOBエントリ番号で指定される）がある。さらに、該当するオーディオトラック固有のテキスト情報（曲名、演奏者名、歌手名、作曲者名などを記述したプライマリーテキスト）、付加説明用テキスト情報（アイテムテキスト）、該当するオーディオトラック内での静止画像の表示モード（表示順モード、表示タイミングモード等）、該当する静止画像の表示時間範囲情報、表示する静止画像内容の

オリジナルトラックとの関係（オリジナルトラックのものと  
同じ静止画像を表示するか、別の独自の静止画像（新規に設  
定されたスチル画）を表示するか）、消去禁止フラグなどの  
情報もある。

またスチル画エントリポイント内には、エントリポイント  
タイプ情報（トラックヘッドエントリポイントかスチル画エ  
ントリポイントかの識別情報）、表示する静止画像の保存場  
所を指定する情報（S \_ V O G I 番号と其中的の V O B エン  
トリ番号で指定される）、上記の静止画像を表示するタイミ  
ングの指定情報（対応するオーディオオブジェクトの表示時  
間情報を指定して両者間の表示タイミングを合わせるための  
もの）、該当する静止画像の表示時間範囲情報等がある。こ  
れらの情報の他にさらに別の情報が追加されてもよい。

なお、トラックヘッドエントリポイントを使う代わりに、  
トラック先頭に位置するセルのセル情報の中に「該当するセ  
ルがトラックの先頭位置に配置されていることを示すフラグ  
情報」を記録するようにしてもよい。この場合、たとえば  
“フラグ＝1”により該当セルがトラックの先頭位置に存在  
することを示すことができ、“フラグ＝0”により該当セル  
がトラックの2番目以降に存在することを示すことができる。

さらに、前記セル情報に、音声情報と静止画像情報とを同  
時表示する設定を行なう同時表示設定情報を記述することも  
できる。

図8は、録再可能情報媒体上の記録データ構造のさらに他  
の例を説明する図である。図8（c）～（e）に示すように、

オーディオ・ビデオ関連情報記録領域 1 2 1 X に対する管理  
情報記録領域 1 3 0 X 内には、R T R オーディオマネージャ  
情報 (R T R \_ A M G I) 1 4 0 X、ムービー A V ファイル  
情報テーブル (M \_ A V F I T) 1 4 1 X、スチル画 A V フ  
ァイル情報テーブル (S \_ A V F I T) 1 4 2 X、オーディ  
オファイル情報テーブル (A \_ A V F I T または A U D \_ F  
I T) 1 4 3 X、オリジナル P G C 情報 (O R G \_ P G C  
I) 1 4 4 X、ユーザ定義 P G C 情報テーブル (U D \_ P G  
C I T) 1 4 5 X、テキストデータマネージャ (T X T D T  
\_ M G) 1 4 6 X、製造者情報テーブル (M N F I T) 1 4  
7 X 等が記録される。

図 7 に示した A R \_ A U D I O . A R O 2 2 1 X ファイル  
内の音声情報に関する管理情報は、図 8 ( e ) のオーディオ  
A V ファイル情報テーブル (A \_ A V F I T または A U D \_  
F I T) 1 4 3 X に記録されている。図 8 ( e ) ~ ( i ) で  
は、オーディオに関する管理情報であるオーディオ A V ファ  
イル情報テーブル 1 4 3 X を、階層的に示している。

オーディオ A V ファイル情報テーブル (A \_ A V F I T ま  
たは A U D \_ F I T) 1 4 3 X は、図 8 ( f ) に示すように、  
オーディオ A V ファイル情報テーブル情報 (A U D \_ F I T  
I) 1 8 0 X、1 以上 ( k 個) のオーディオオブジェクトス  
トリーム情報 (A U D \_ S T I # 1 ~ # k) 1 8 1 X ~ 1 8  
2 X、オーディオ A V ファイル情報 (A U D F I) 1 8 4 X、  
1 以上のリアルタイムテキストオブジェクトストリーム情報  
1 8 6 X、リアルタイムテキスト A V ファイル情報 1 8 9 X

等で構成される。

オーディオAVファイル情報 (AUDFI) 184Xは、図8 (g) に示すように、オーディオAVファイル一般情報 (AUDFI\_GI) 190X、1以上のオーディオオブジェクト情報サーチポインタ (AOBI\_SRP #1 ~ #i) 191X ~ 192X、1以上のオーディオオブジェクト情報 (AOBI #1 ~ #i) 196X ~ 197X等で構成される。

各オーディオオブジェクト情報 (たとえばAOBI #1) は、図8 (h) に示すように、オーディオオブジェクト一般情報 (AOB\_GI) 240X、1以上のオーディオオブジェクトユニットエントリ (AOBU\_ENT #1 ~ #h) 241X ~ 248X等で構成される。

そして、各オーディオオブジェクトユニットエントリ (たとえばAOBU #1) は、図8 (i) に示すように、オーディオオブジェクトユニットデータサイズ (AOBU\_SZ) 251X、オーディオオブジェクトユニットプレゼンテーションタイム (AOBU\_PB\_TM) 252X、リアルタイムテキスト位置 (差分アドレス) 253X等で構成される。

なお、図8 (g) の各オーディオオブジェクト情報 (AOBI) は、オーディオオブジェクト一般情報 (AOB\_GI) と、図示しないオーディオオブジェクトユニット情報 (AOBUI) とで構成することもできる。

この場合、オーディオオブジェクト一般情報 (AOB\_GI) は、図示しないが、該当AOB (対象オーディオオブジェクト) の形式を示すAOB\_TY、該当AOBの記録時間



を示す A O B \_ R E C \_ T M、この A O B \_ R E C \_ T M に対する 1 秒以下の時間情報（サブセコンド情報）を示す A O B \_ R E C \_ T M \_ S U B、該当 A O B のオーディオストリーム情報番号を示す A U D \_ S T I N、該当 A O B の最初のオーディオフレームの再生開始時間を示す A O B \_ A \_ S \_ P T M、該当 A O B の最後のオーディオフレームの再生終了時間を示す A O B \_ A \_ E \_ P T M、システムクロックリファレンス（S C R）で記述した先行 A O B と該当 A O B との間の差分を示す S C R \_ D I F F 等で構成することができる。

またオーディオオブジェクトユニット情報（A O B U I）は、図示しないオーディオオブジェクトユニット一般情報（A O B U \_ G I）、および図 8（h）の 1 以上のオーディオオブジェクトユニットエントリ（A O B U \_ E N T # 1 ~ # h）等で構成される。

そして、オーディオオブジェクトユニット一般情報（A O B U \_ G I）は、図示しないが、オーディオオブジェクトユニット（A O B U）の再生時間を示す A O B U \_ P B \_ T M（図 8（i）の 2 5 2 X に対応）、A O B U のサイズ A O B U \_ S Z（図 8（i）の 2 5 1 X に対応）、該当 A O B（対象オーディオオブジェクト）の最終 A O B U の再生時間を示す L \_ A O B U \_ P B \_ T M、この最終 A O B U のサイズを示す L \_ A O B U \_ S Z、A O B U エントリの数（図 8（h）の例では h 個）を示す A O B U \_ E N T \_ N s、該当 A O B の開始アドレスを示す A O B \_ S A 等を含むことができる。

図 7 の A R \_ R T \_ T E X T . A R O 2 2 2 X ファイル内に記録されているリアルタイムテキスト情報（リアルタイムテキストオブジェクト；音声情報と同期して表示内容が変化する情報）に対する管理情報は、オーディオ A V ファイル情報テーブル 1 4 3 X 内の（1 以上の）リアルタイムテキストオブジェクトストリーム情報 1 8 6 X およびリアルタイムテキスト A V ファイル情報 1 8 9 X に記録することができる（図 8（f））。

ディスク状の情報媒体 1 0 0 X に音声情報を記録（録音）する場合には、複数トラックをまとめて録音する場合が多い。この場合、まとめて一度に録音する音声情報単位をオーディオオブジェクト（A O B）と呼ぶ。個々の A O B 毎にオーディオオブジェクト情報 # 1 ~ # i（図 8（g）の 1 9 6 X ~ 1 9 7 X）の管理情報を設ける。

音声情報に対して高速再生（ファーストフォワード）、巻き戻し（ファーストリバース）、タイムサーチなどの特殊再生を可能にするため、音声情報は A O B よりさらに小さなデータユニット（オーディオオブジェクトユニット A O B U）に分割される。そして、各データユニット（A O B U）毎のデータサイズ（図 8（i）のオーディオオブジェクトユニットデータサイズ 2 5 1 X）と表示所要時間（オーディオオブジェクトユニットプレゼンテーションタイム 2 5 2 X）の情報が、オーディオオブジェクトユニットエントリ # 1 ~ # h（図 8（h）の 2 4 1 X ~ 2 4 8 X）の該当記録場所内に記録される。

また、各データユニット（A O B U）内の先頭位置の音声情報を再生するときに表示されるリアルタイムテキスト情報（リアルタイムテキストオブジェクト）が記録されている A R \_ R T \_ T E X T . A R O 2 2 2 X ファイル（図 7）内の位置情報（相対アドレス／差分アドレス）も、リアルタイムテキスト位置情報 2 5 3 X としてオーディオオブジェクトユニットエントリ # 1 ~ # h （ 2 4 1 X ~ 2 4 8 X ） 内に記録されている。

図 3（g）に示す各セル情報内には、該当するセルが指し示す A O B（オーディオオブジェクト）の番号と、該当セルの時間情報（開始時間および終了時間）とが記録されている。この指定されたセルを再生する場合には、指定された A O B 内の指定された時間範囲内が再生される。具体的には、この時間情報に対してオーディオオブジェクト情報（A O B I）# 1 ~ # i 内に記録されたオーディオオブジェクトユニットエントリ # 1 ~ # h（図 8（h））の情報をを用いて、再生用に指定された時間範囲が A R \_ A U D I O . A R O 2 2 1 X 内の相対アドレスに変換され、その後に希望する音声情報が再生されることになる。

ここでの再生開始点は任意に選択できるものであり、対応するトラックヘッドエントリポイントをユーザが指定することにより、いずれのトラック（編集後の曲）からでもスタートすることができる。なお、オーディオトラックに関連させてスチル画を指定しておくこともできる。

図 9 は、録再可能情報媒体上の記録データ構造のさらに他

の例を説明する図である。音声情報の再生時に同時に表示する静止画像情報（スチル画オブジェクト）に対する管理情報は、図 9（e）に示すスチル画 A V ファイル情報テーブル（S \_ A V F I T） 1 4 2 X 内に記録されている。この S \_ A V F I T 1 4 2 X 内には、図 9（f）に示すように、オーディオ A V ファイル情報テーブル情報（A \_ A V F I T I） 2 6 0 X、1 以上のスチル画 V O B ストリーム情報 # 1 ~ # j、スチル画 A V ファイル情報（S \_ A V F I） 2 6 4 X 等が記録される。

S \_ A V F I 2 6 4 X 内には、図 9（g）に示すように、スチル画 A V ファイル情報一般情報（S \_ A V F I \_ G I） 2 7 0 X、1 以上のスチル画 V O B グループ情報サーチポイント（S \_ V O G I \_ S R P） # 1 ~ # g、1 以上のスチル画 V O B グループ情報（S \_ V O G I） # 1 ~ # g 等が記録される。

ところで、静止画像情報も情報媒体 1 0 0 X に記録する場合には、一度に複数枚の静止画像情報をまとめて記録する場合が多い。一度に記録する静止画像情報をまとめたものは、スチル画 V O B グループ（S \_ V O G）と呼ばれる。スチル画 V O B グループに関する管理情報はスチル画 V O B グループ情報（S \_ V O G I） # 1 ~ # g 内に記録され、この管理情報によりスチル画 V O B グループ単位での管理が行なわれる。

具体的には、S \_ V O G I # 1 ~ # g（図 9（g）の 2 7 3 X ~ 2 7 9 X）内のスチル画 V O B エントリ（S \_ V O B

\_\_ENT) # 1 ~ # f (図 9 (h) の 2 8 1 X ~ 2 8 9 X) 各々は、図 9 (i) に示すように、スチル画 VOB エントリタイプ (S \_\_VOB \_\_ENT \_\_TY) 2 9 1 X、1 つのスチル画サイズ (ビデオ部分のサイズ V \_\_PART \_\_SZ) 2 9 2 X 等を持つ。これらの情報 (S \_\_VOB \_\_ENT \_\_TY、V \_\_PART \_\_SZ) により、スチル画 VOB グループ単位での管理を行なうことができる。

図 1 0 は、録再可能情報媒体上の記録データ構造のさらに他の例を説明する図である。“曲名”、“歌手名”、“演奏者名”などのトラック毎に固有な情報は、テキスト情報としてトラックヘッドエントリポイント (図示せず) 内に記録できる。“曲名”、“歌手名”、“演奏者名”など比較的データ量が少ないテキスト情報を記録する場所として、トラックヘッドエントリポイント内にプライマリーテキスト情報と言う名の記録領域 (図示せず) が存在する。

それに対して、トラック毎の固有情報ではあるがデータ量が膨大でプライマリーテキスト情報内に記録できない情報は、アイテムテキスト (I T \_\_T X T) # 1 ~ # e (図 1 0 (f) の 2 3 6 X ~ 2 3 8 X) 内に記録できるようになっている。この場合、トラックヘッドエントリポイント内には、何番目のアイテムテキストを示すかの情報を持ったポインタ情報 (I T \_\_T X T \_\_S R P) のみが記録される構造になっている。

アイテムテキスト情報は、図 1 0 (e) (f) に示すように、テキストデータマネージャ (T X T D T \_\_M G) 1 4 6

X内にまとめて一括記録されている。テキストデータマネージャ (T X T D T \_ M G) 1 4 6 X内には、テキストデータ情報 (T X T D T I) 2 3 1 X、1以上のアイテムテキストサーチポインタ (I T \_ T X T \_ S R P # 1 ~ # e) 2 3 2 X ~ 2 3 3 X、1以上のアイテムテキスト (I T \_ T X T # 1 ~ # e) 2 3 6 X ~ 2 3 8 X等が記録される。

テキストデータ情報 (T X T D T I) 2 3 1 X内には、キャラクタセット C H R S、アイテムテキストサーチポインタの数 I T \_ T X T \_ S R P \_ N s、テキストデータマネージャの終了アドレス T X T D T \_ M G \_ E A等が格納される。

各アイテムテキストサーチポインタ (I T \_ T X T \_ S R P #) 内には、該当アイテムテキストの開始アドレス I T \_ T X T \_ S A、そのアイテムテキストのサイズ I T \_ T X T \_ S Z等が格納される。また、各アイテムテキスト (図 1 0 (g) の 2 3 9 X) は、キャラクタセット C H R Sで指定された文字コードで記述されたテキストを含む。これらのアイテムテキストは、1箇所で集中的に管理されるテキスト情報、すなわちゼネラルテキスト情報と呼ぶこともできる。

図 1 0 (e) (f) に示すようにようにアイテムテキスト情報を一括記録すると、全アイテムテキスト # 1 ~ # e の内容に対して“テキストサーチ”などの検索を容易に行なうことができるようになり、音声情報検索に役に立つ。

図 1 1 は、録再可能情報媒体上の記録データ構造の他の例 (エントリポイント情報 2 8 3 内にオーディオインデックス情報が設けられた例) を説明する図である。図 3 (i) の実

施の形態では、無音期間後に初めて音声が始まる位置をエントリポイント情報 2 8 3 で指定する場合を例示した。一方、その応用例として、エントリポイント情報 2 8 3 に、より汎用性を持たせることもできる。この応用例を、図 1 1 を用いて説明する。

音楽を対象とする音声情報では“曲（ソング）”という音声情報の区切り単位を持ち、この曲に対応した表現として音声情報の区切り単位をトラック（オーディオトラック）と呼ぶ。さらに、1 個のトラック内の特定のセグメントをインデックスと呼ぶ。たとえば、トラックをクラシックの交響曲、協奏曲あるいはソナタに対応させた場合、各楽章が上記インデックスに対応する。あるいは歌謡曲の 1 曲をトラックに対応させた場合には 1 曲内のブロック（その曲の歌詞の 1 番、2 番、3 番など）の切り替わり位置を上記インデックスに対応させることができる。

図 3（i）で説明したが「1 曲内に無音期間を含む音声情報に対して無音期間後の初めて音声開始する位置」も、上記インデックスに含めて捉えることができる。つまり、「エントリポイント情報 2 8 3 を利用して無音期間終了後初めての音声開始位置を指定する」ことの利用方法／利用概念を拡張したものが、インデックス指定になる。

図 1 1（i）に示したエントリポイント情報 2 8 3 内のデータ構造は、図 3（i）に示したエントリポイント情報 2 8 3 内のデータ構造の他の実施の形態を示している。複数のエントリポイントを持つ構造の場合には、図 1 1（i）および

後述する図 1 2 ( i ) に示すように、エントリポイントタイプ情報 2 8 3 4、2 8 3 5 の情報が必要となる。

この発明の実施の形態では、図 1 1 ( i ) に示すエントリポイント構造の場合には、エントリポイントタイプ情報 2 8 3 4 として “ 0 1 0 1 ” または “ 0 0 0 1 ” を設定することができる。また、図 1 2 ( i ) 示すエントリポイント構造の場合にはエントリポイントタイプ情報 2 8 3 5 として “ 0 0 1 0 ” を割り当て、図 3 ( i ) の場合には “ 0 0 1 1 ” を割り当てて、データ構造の違いの識別を可能としている。

インデックスの指定方法としては、図 1 ( g ) または図 3 ( h ) に示したタイムマップ情報（オーディオオブジェクトユニットエントリポイントまたはオーディオエントリ） 2 5 2 を利用して音声情報の再生時刻により指定する方法がある。この再生時刻情報がエントリポイント指定時刻情報 2 8 3 1 内で指定される。また、交響曲内の楽章番号あるいは歌謡曲内のブロック番号（1 番、2 番、3 番、…）に対応した番号がインデックス番号 2 8 3 6 として記録される。

図 1 2 は、録再可能情報媒体上の記録データ構造のさらに他の例（エントリポイント情報 2 8 3 内に、音声情報と同時に表示する静止画像情報を指し示す情報が設けられた例）を説明する図である。

図 3 ( h ) の説明箇所、コンポジットセルを用いることで音声情報および静止画像情報等を同時に表示するデータ構造について示した。一方、この実施の形態では、図 1 2 ( h ) ( i ) に示すように、エントリポイント情報 2 8 3 を



用いて音声情報および静止画像情報を同時表示できるデータ構造を採用している。

図 1 2 ( i ) に示す構造の場合には、エントリポイントタイプ情報 2 8 3 5 は “ 0 0 1 0 ” に設定される。

静止画像の指定は、

( 1 ) S \_ V O G I サーチポイント番号 2 8 3 7 により図 9 ( g ) の S \_ V O G I サーチポイントの番号を指定することで、スチルピクチャ V O B グループ情報 # 1 ・ 2 7 3 ~ # g ・ 2 7 9 のいずれかを指定し、

( 2 ) さらにスチルピクチャ V O B エントリ番号 2 8 3 8 により図 9 ( h ) 内のスチルピクチャ V O B エントリ # 1 ・ 2 8 1 ~ # f ・ 2 8 9 を指定することにより、

行なうことができる。

ここで指定された静止画像を表示するタイミングは、図 1 2 ( i ) のエントリポイント指定時刻情報 2 8 3 1 による同一セル内の音声情報再生時刻でもって、設定することができる。

再生時には、図 1 ( g ) に示したオーディオエントリもしくは図 8 ( h ) に示したオーディオオブジェクトユニットエントリ ( A O B U \_ E N T ) で構成される音声情報のタイムマップ情報を利用して、上記の再生時刻に対応した A R \_ A U D I O . A R O 2 2 1 X ( 図 7 ) または R T R \_ A U D . V R O 1 1 4 ( 図 2 ) 内に記録された音声オブジェクト情報の記録場所を、検索できる。

上記のエントリポイント情報 2 8 3 では時刻情報を示して

いるが、この時刻から静止画像を表示し、同一セル内の音声情報の再生が完了するまで（もしくは次のエントリポイント情報 2 8 3 で指定された次の静止画像を表示するようになるまで）現行の静止画像を表示し続けるようにしてもよい。

図 3（h）、図 1 1（h）、図 1 2（h）では 1 個のセル内に 1 個のエントリポイント情報 2 8 3 のみが記録されているが、これに限らず、1 個のセル内に複数のエントリポイント情報 2 8 3 を記録することも可能である。また図 3（h）、図 1 1（h）、図 1 2（h）ではエントリポイント情報 2 8 3 はオリジナル P G C 情報 2 3 3 内のセル情報 # 1・2 7 2 に記録されているが、これに限らず、たとえばユーザ定義 P G C 情報テーブル 2 3 4 内のセル情報 # 1・2 7 7 内にエントリポイント情報を記録することも可能である。

エントリポイント情報 2 8 3 の利用方法としては図 3（i）に示すように無音期間後に初めて音声開始する位置を指定するだけでなく、図 1 1（i）に示すようにエントリポイント情報 2 8 3 内でインデックス番号を指定することにより汎用性を持った利用方法を確保できる。

たとえばトラック内のユーザが気に入った場所の頭出し、クラシック音楽での交響曲、協奏曲、ソナタなどにおける楽章の切り替わり位置の指定、あるいは歌謡曲でのブロック（1 番、2 番、3 番など）の切り替わり位置を、エントリポイント情報 2 8 3 内のインデックス番号で指定できる。その結果、ユーザは図 1 1（i）に示したにエントリポイント情報 2 8 3 内のインデックス番号を指定することで同一曲（ト

ラック) 内の気に入った場所あるいは気に入ったブロックに直接頭出しを行って再生させることが可能となる。

図 3 (h) に示すようにコンポジットセル内で同時に 2 種類の VOB を指定する代わりに、図 12 (i) に示すようにエントリポイント情報 283 を利用して静止画像を指定すれば、より管理情報のデータ内容の簡素化が図れるとともに、曲単位の部分消去、並び替えなどの編集処理をより簡素化できる。

具体例として、同一セル内を 2 分割し、前半を消去する場合について説明すると、図 3 (h) に示すコンポジットセルの場合には、静止画像と音声情報間の同期を合わせるために、消去後に残った部分として第 1 VOB 開始時間 286 を 2 分割の境界時間に変更するとともに、第 2 VOB 開始時間 287 も変更する必要がある。それに比べて、図 12 (i) に示したデータ構造を採用した場合には、セル内の表示時間 282 を変更し、消去範囲に該当するエントリポイント情報 283 を消去するだけで良い。

さらに、図 12 (i) のように音声情報と同時に表示する静止画像情報の設定にエントリポイント情報 283 を用いることで、部分消去、一部並び替えなどの編集処理時に、図 3 (h) のデータ構造では必要とされる音声情報と静止画像情報間との同期合わせ設定が、不要となる。

また、図 12 (i) に示すようにエントリポイント情報 283 を利用して静止画像を指定できるようにすれば、音声情報再生時の任意のタイミングで静止画像の表示を設定できる

ようになる。すなわち、図 1 ( j ) に示すように静止画像の V O B エントリでは 1 枚の静止画像毎の表示時間間隔が予め決まっている。そのため、図 3 ( h ) に示したコンボジットセル構造を取った場合には音声情報の再生時間に対する各静止画像の表示タイミングを任意に設定できない。それに比べて、図 1 2 ( i ) に示したように音声情報再生と同時に表示する静止画像のタイミングをエントリポイント情報 2 8 3 で定めるデータ構造を用いると、各静止画像に対する表示タイミングを音声情報の再生時刻であるエントリポイント指定時刻情報 2 8 3 1 で個々に設定できるようになる。そのため元の静止画像の V O B エントリで指定された静止画像表示時間に関わらず、任意の音声情報再生時刻に静止画像の表示時刻を指定できる。

なお、各実施の形態で述べたセル情報に、音声情報と静止画像情報（または音声情報と映像情報）とを同時表示する設定を行なう同時表示設定情報を記述することもできる。

また、この発明の実施の形態で例示されたデータ構造の適用対象は、光ディスク（図 3、図 4、図 8 ～図 1 2 の情報媒体 2 0 1 あるいは 1 0 0 X）だけに限定されるものではなく、固体メモリ（大容量の半導体フラッシュメモリ等）に適用することもできる。

以上説明したこの発明における効果をまとめると以下のようになる：

1. 図 1 ( c ) ( h ) に示すように各オーディオ V O B ( A O B ) # A ～ # C に対して個々にセル # 2、# 3、# 6

を定義し、かつ各セルに対応したセル情報内にセルタイプ情報を持たせる。このセルタイプ情報により、映像情報（ムービーセル）、静止画像情報（スチル画セル）および音声情報（オーディオセル）の間の識別が可能となり、映像情報および静止画像情報と全く同列に音声情報の管理も可能になる。その結果、映像情報および／または静止画像情報と全く同様にデジタル音声情報を情報媒体上に記録できるだけでなく、情報媒体からの再生、編集等も容易に行える。

たとえば映像情報記録用にビデオテープを用い音声情報記録用にMDを別々に用いていたこれまでの状況に対して、この発明のように1枚の情報媒体上に映像情報および／または静止画像情報と音声情報とを混在記録可能とすることで、ユーザは、1台の記録再生機器だけで、音声／映像／静止画像が混在した情報の記録、再生、編集を行えるようになる。また、たとえば記録時期が異なる静止画像情報と音声情報とを組み合わせ再生するなどユーザの編集、再生方法に大きな幅が生まれる。

2. 音声情報に対してオーディオVOB（AOB）を定義し、他の映像情報、静止画像情報と同等のセルをオーディオVOB（AOB）に対応付けるとともに、オーディオセルも含めた各セル間の再生順を示すオリジナルPGCの情報を所持させる。こうすることで、ユーザに対しては、ビデオテープに記録するような映像情報と、カセットテープ等のオーディオテープ上に記録するような音声情報と、静止画像情報が記録できるデジタルテープ上に記録される静止画像情報とを、

あたかも繋がりを持った 1 本のテープ上に混在記録させたように見せることができる。これらの情報を記録した順に 1 本のテープのようにそれぞれ繋がりを持って再生できる仕組みを提供することで、この発明のデータ構造を利用した情報媒体は、オーディオテープあるいはビデオテープなどに慣れ親しんでいるユーザにとっても違和感なく使用できる。

3. 音声情報に対する管理情報である A\_V O B I (または A O B I) 内にタイムマップ情報 (あるいはタイムサーチテーブル) を持たせたことにより、ユーザ定義 P G C 内にあるセルはこのタイムマップ情報を利用して再生範囲を任意に指定できる。その結果、映像情報、静止画像情報、音声情報内の任意の領域を任意の順番で再生させることが可能となる。

## 請 求 の 範 囲

1. プログラムチェーンという論理単位でまとめることが可能な種類の異なる映像情報、静止画像情報、テキスト情報、ストリーム情報および音声情報のうち、音声情報を含めて1つ以上の情報を記録できる情報エリアと、この情報エリアの記録内容に関する管理情報を記録できる管理情報エリアとを持ち、

前記管理情報エリアの前記管理情報が、少なくとも音声情報内容の再生手順を一括して管理できるプログラムチェーン情報を含むように構成されたことを特徴とするデータ構造。

2. 前記プログラムチェーン情報が、前記種類の異なる記録内容全体を共通管理するオリジナルプログラムチェーン情報という管理情報を含むことを特徴とする請求項1に記載のデータ構造。

3. 前記プログラムチェーン情報が、前記種類の異なる記録内容全体の再生手順を示すオリジナルプログラムチェーン情報という管理情報を含むことを特徴とする請求項1または請求項2に記載のデータ構造。

4. 前記プログラムチェーン情報が、情報記録後または記録情報の内容変更後における前記種類の異なる記録内容の再生手順のうち、新たに定義された再生手順を示すユーザ定義プログラムチェーン情報という管理情報を含むことを特徴とする請求項1ないし請求項3のいずれか1項に記載のデータ構造。

5. 前記管理情報エリアの前記管理情報が、種類の異なる

前記記録内容の再生手順を一括して管理できるプログラムチェーン情報を含み、

前記プログラムチェーン情報が、前記映像情報、静止画像情報、テキスト情報、ストリーム情報および音声情報を識別する識別情報を含むことを特徴とする請求項 1 ないし請求項 4 のいずれか 1 項に記載のデータ構造。

6. プログラムチェーンという論理単位でまとめることが可能な種類の異なる映像情報、静止画像情報、テキスト情報、ストリーム情報および音声情報のうち、音声情報を含めて 1 つ以上の情報を記録できる情報エリアと、この情報エリアの記録内容に関する管理情報を記録できる管理情報エリアとを持ち、

前記管理情報エリアの前記管理情報が、少なくとも音声情報内容の再生手順を一括して管理できるプログラムチェーン情報を含み、

前記プログラムチェーン情報が、前記映像情報、静止画像情報、テキスト情報、ストリーム情報および音声情報のうち少なくとも音声情報の再生時間または再生位置に対応したタイムマップ情報を含み、

前記音声情報の再生手順のうちユーザにより定義された再生手順を示すユーザ定義プログラムチェーン情報により、前記タイムマップ情報を介して、前記音声情報の再生時間または再生位置が任意に設定可能となるように構成されたことを特徴とするデータ構造。

7. プログラムチェーンという論理単位でまとめることが



可能な種類の異なる映像情報、静止画像情報、テキスト情報、ストリーム情報および音声情報のうち、音声情報を含めて1つ以上の情報を記録できる情報エリアと、この情報エリアの記録内容に関する管理情報を記録できる管理情報エリアとを持ち、

前記管理情報エリアの前記管理情報が、少なくとも音声情報内容の再生手順を一括して管理できるプログラムチェーン情報を含み、

前記プログラムチェーン情報が、前記映像情報、静止画像情報、テキスト情報、ストリーム情報および音声情報を識別する識別情報を含むように構成されたことを特徴とするデータ構造。

8. 前記情報エリアの記録内容は、前記音声情報の再生単位としてのオーディオセルを含み、

前記オーディオセルが、所定期間の無音データに対応したサイレントセルを含むことを特徴とする請求項7に記載のデータ構造。

9. 前記プログラムチェーン情報がセル情報を含み、前記セル情報がセルの再生位置を示すエントリポイント情報を含み、前記エントリポイント情報により、前記サイレントセルを含むオーディオセルの音出し時期を指定できるように構成したことを特徴とする請求項8に記載のデータ構造。

10. 前記映像情報と前記音声情報との組合せまたは前記静止画像情報と前記音声情報との組合せの再生単位としてのコンポジットセルが定義され、

前記識別情報により前記コンポジットセルが識別され、

前記コンポジットセルの再生において、前記映像情報と前記音声情報との同時再生または前記静止画情報と前記音声情報との同時再生ができるように構成されたことを特徴とする請求項 7 ないし請求項 9 のいずれか 1 項に記載のデータ構造。

1 1 . 請求項 1 ないし請求項 1 0 のいずれか 1 項に記載のデータ構造でもって、映像情報、静止画像情報、テキスト情報、ストリーム情報および音声情報のうち 1 つ以上の情報を記録できる情報媒体。

1 2 . 音声情報を記録する音声情報記録領域と前記記録領域に関する管理情報を記録する管理領域とを有する情報媒体において、

前記情報媒体は前記音声情報以外の情報記録も可能に構成され、

前記管理領域には前記音声情報以外の情報に関する管理情報も記録可能に構成され、かつ

前記管理領域内に記録情報再生時の全音声情報間の関連情報が格納されることを特徴とする音声情報記録用の情報媒体。

1 3 . 音声情報を記録する音声情報記録領域と前記記録領域に関する管理情報を記録する管理領域とを有する情報媒体において

前記情報媒体は前記音声情報以外の情報記録も可能に構成され、

前記管理領域には前記音声情報以外の情報に関する管理情報も記録可能に構成され、かつ

トリポイント情報を含むものにおいて、

前記エントリポイント情報により、音声情報内のインデックスの指定位置もしくはインデックスの指定時間を設定可能にしたことを特徴とするデータ構造。

17. 少なくとも音声情報を記録できる情報エリアと、この情報エリアの記録内容に関する管理情報を記録できる管理情報エリアとを持ち、

前記管理情報エリアの前記管理情報が少なくとも音声情報内容の再生手順を管理できるプログラムチェーン情報を含み、前記プログラムチェーン情報がセル情報を含み、前記セル情報がセル内の再生時刻情報もしくは再生位置情報を示すエントリポイント情報を含み、

前記エントリポイント情報により音声情報内のインデックスの指定位置もしくはインデックスの指定時間を設定可能にしたデータ構造を用いて、情報記録を行なうことを特徴とする情報媒体。

18. 少なくとも音声情報を記録できる情報エリアと、この情報エリアの記録内容に関する管理情報を記録できる管理情報エリアとを持ち、

前記管理情報エリアの前記管理情報が少なくとも音声情報内容の再生手順を管理できるプログラムチェーン情報を含み、前記プログラムチェーン情報がセル情報を含み、前記セル情報がセル内の再生時刻情報もしくは再生位置情報を示すエントリポイント情報を含むものにおいて、

前記エントリポイント情報により、前記音声情報の再生と

同時に静止画像の表示を可能にしたことを特徴とするデータ構造。

19. 少なくとも音声情報を記録できる情報エリアと、この情報エリアの記録内容に関する管理情報を記録できる管理情報エリアとを持ち、

前記管理情報エリアの前記管理情報が少なくとも音声情報内容の再生手順を管理できるプログラムチェーン情報を含み、前記プログラムチェーン情報がセル情報を含み、前記セル情報がセル内の再生時刻情報もしくは再生位置情報を示すエントリポイント情報を含み、

前記エントリポイント情報により前記音声情報再生と同時に静止画像の表示を可能にしたデータ構造を用いて、情報記録を行なうことを特徴とする情報媒体。

20. 少なくとも音声情報および静止画像情報を記録できる情報エリアと、この情報エリアの記録内容に関する管理情報を記録できる管理情報エリアとを持ち、

前記管理情報エリアの前記管理情報が少なくとも音声情報内容および静止画像情報の再生手順を管理できるプログラムチェーン情報を含み、前記プログラムチェーン情報がセル情報を含むものにおいて、

前記セル情報に、前記音声情報と前記静止画像情報とを同時に表示する設定を行なう同時表示設定情報を設定可能にしたことを特徴とするデータ構造。

21. 前記セル情報がセル内の再生時刻情報もしくは再生位置情報を示すエントリポイント情報を含み、前記エントリ

ポイント情報により、音声情報内のインデックスの指定位置もしくはインデックスの指定時間を設定可能にしたことを特徴とする請求項 20 に記載のデータ構造。

22. 請求項 20 または請求項 21 に記載のデータ構造をもって、少なくとも音声情報および静止画像情報を記録できる情報媒体。

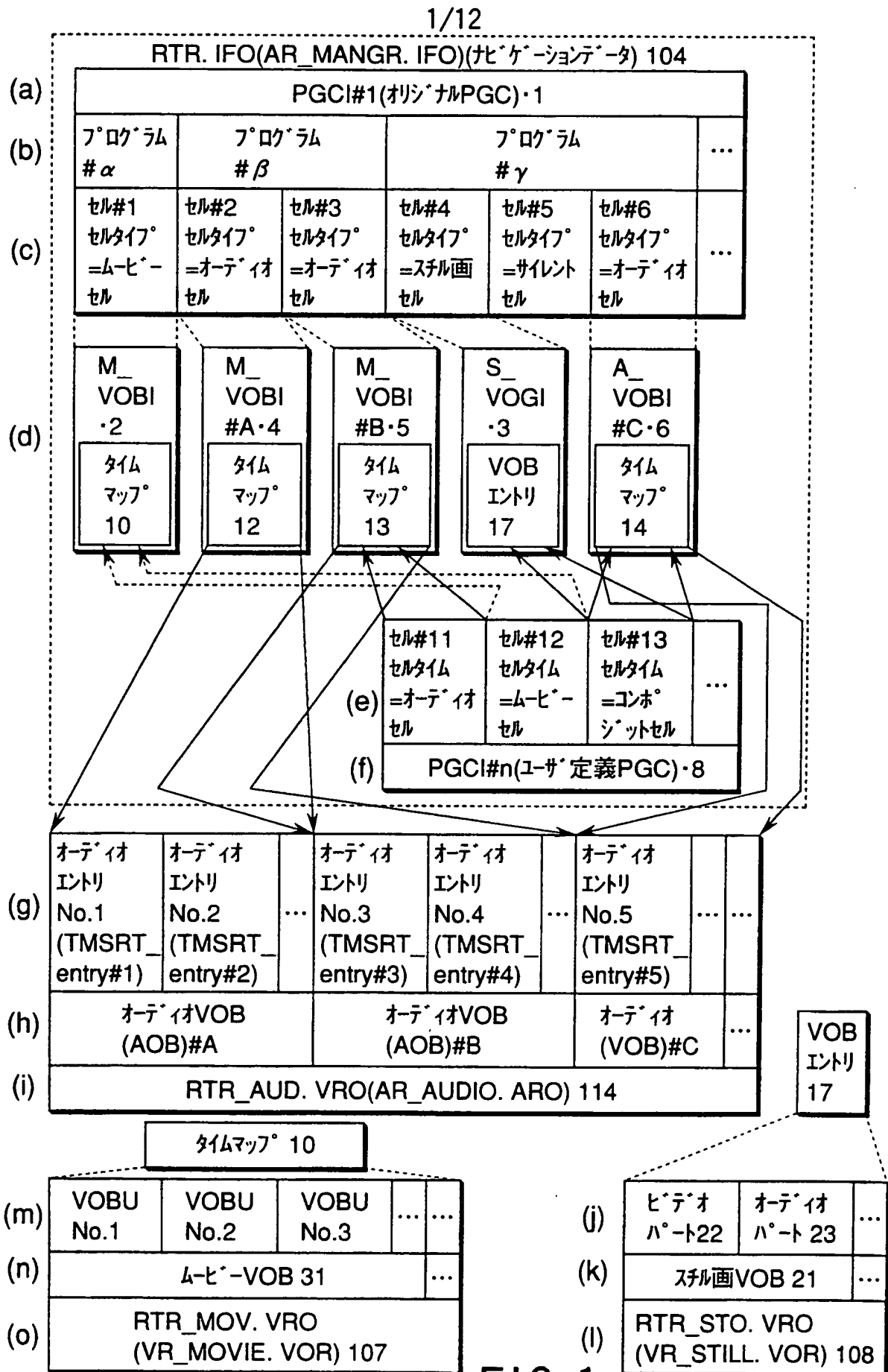


FIG. 1

2/12

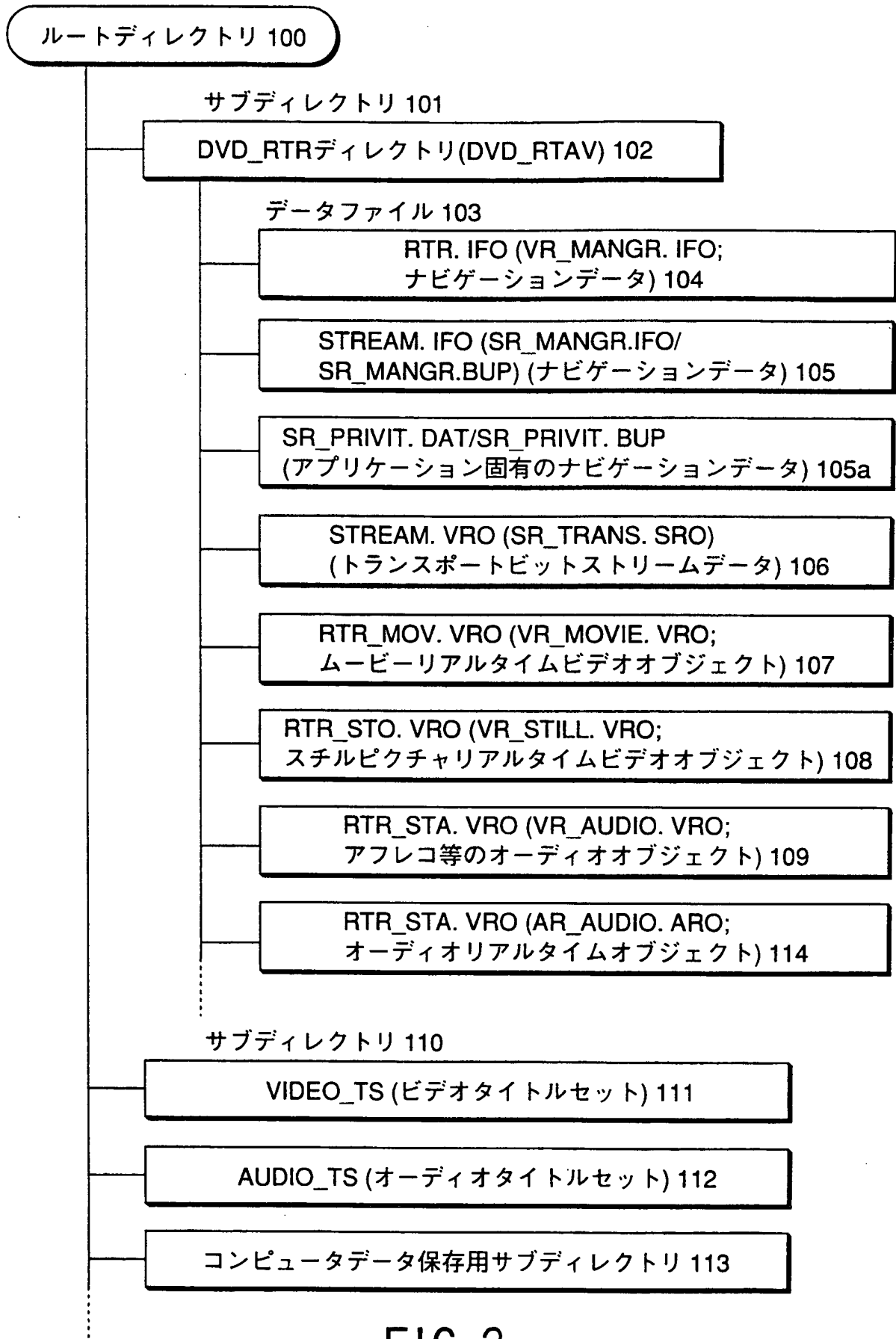


FIG. 2

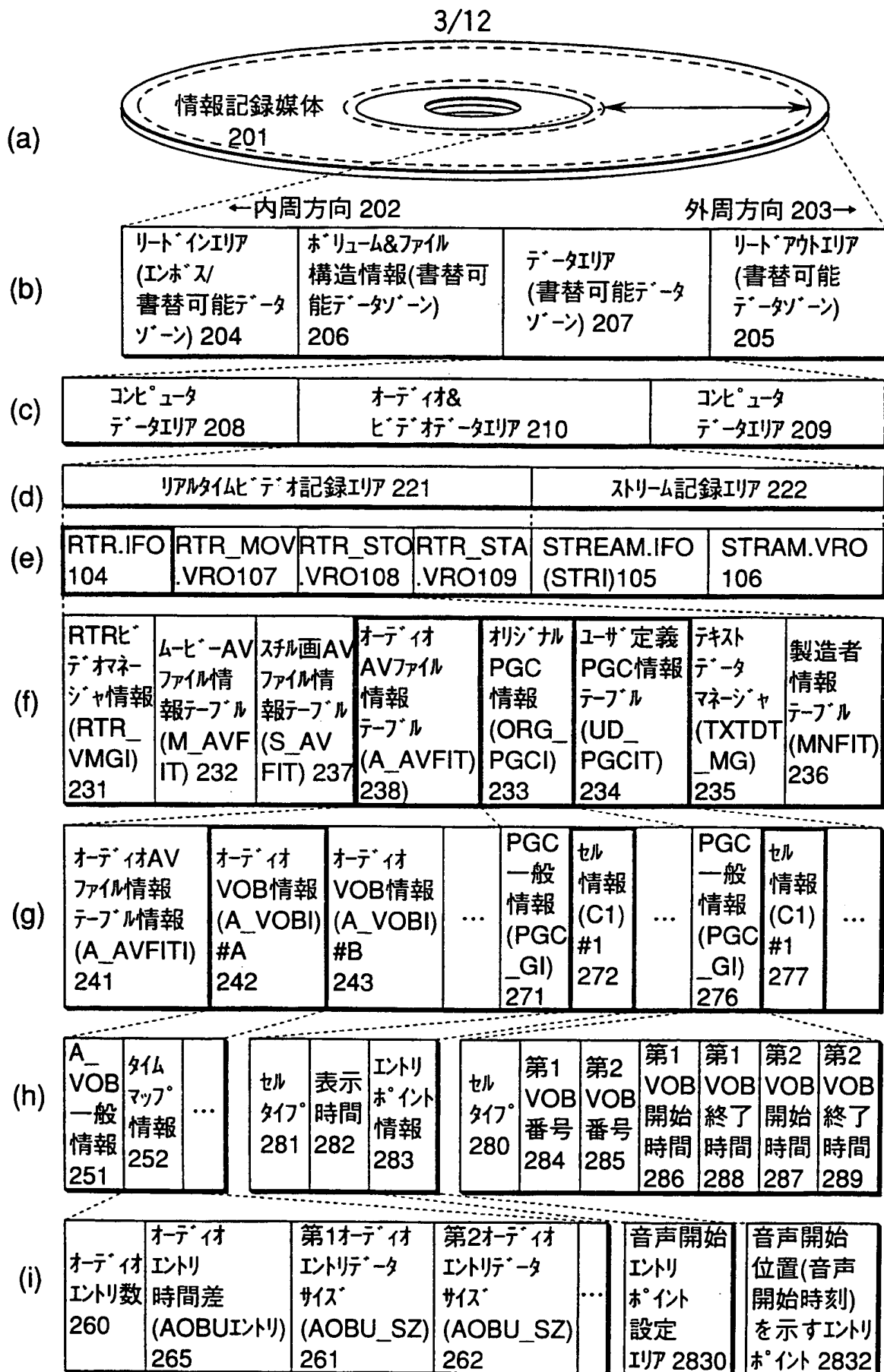


FIG. 3



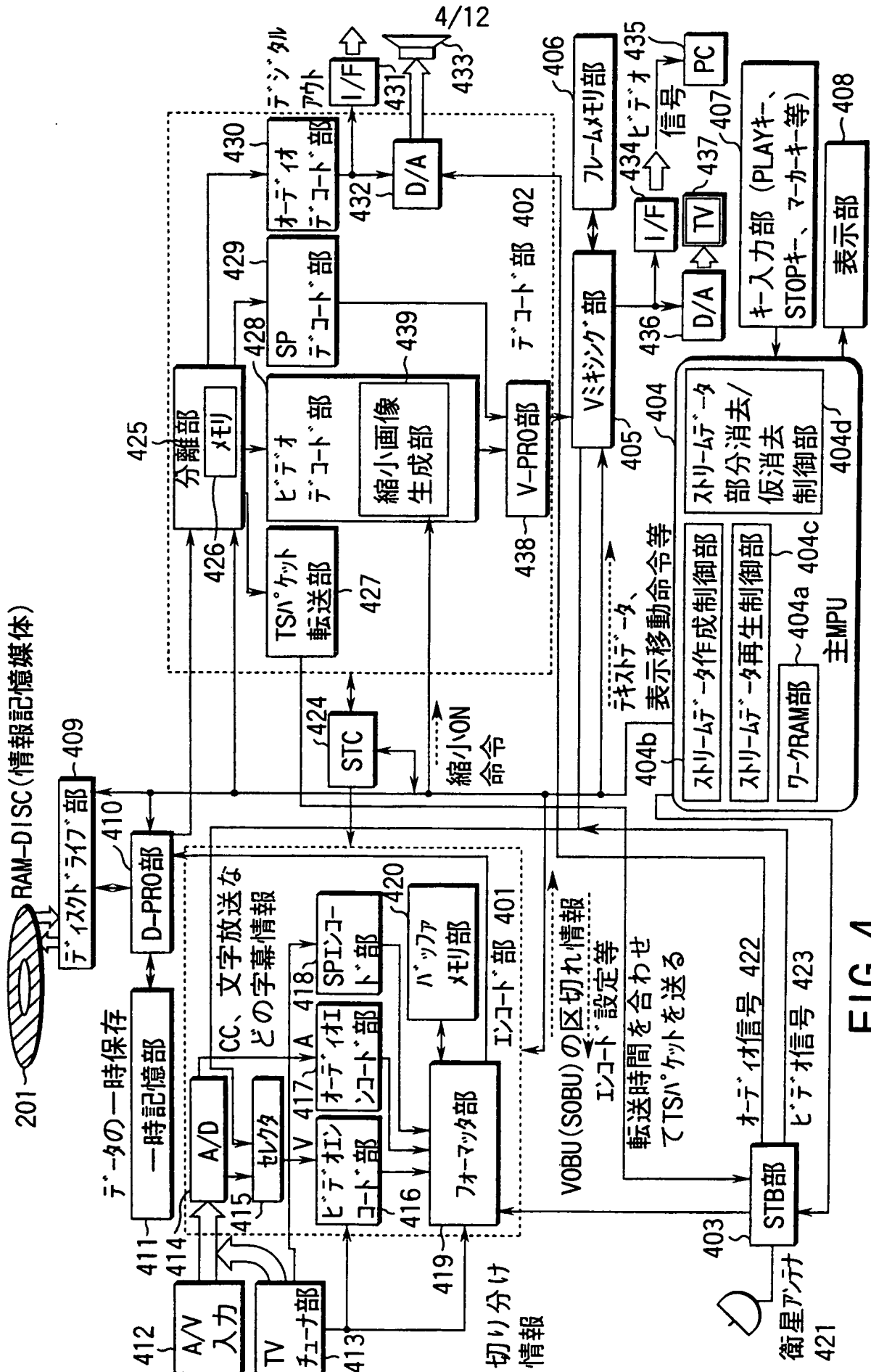


FIG. 4

5/12

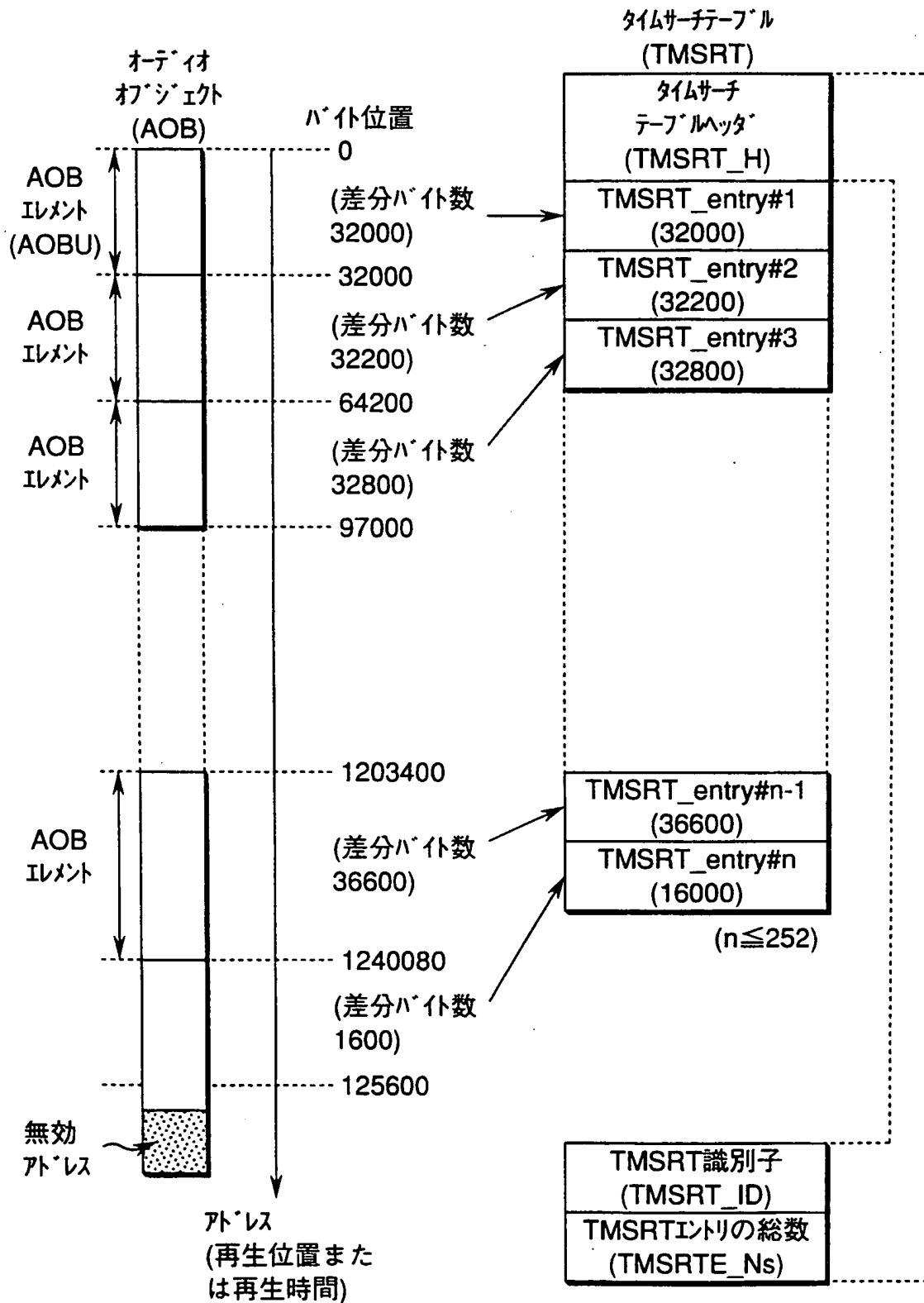


FIG. 5

6/12



FIG. 6

7/12

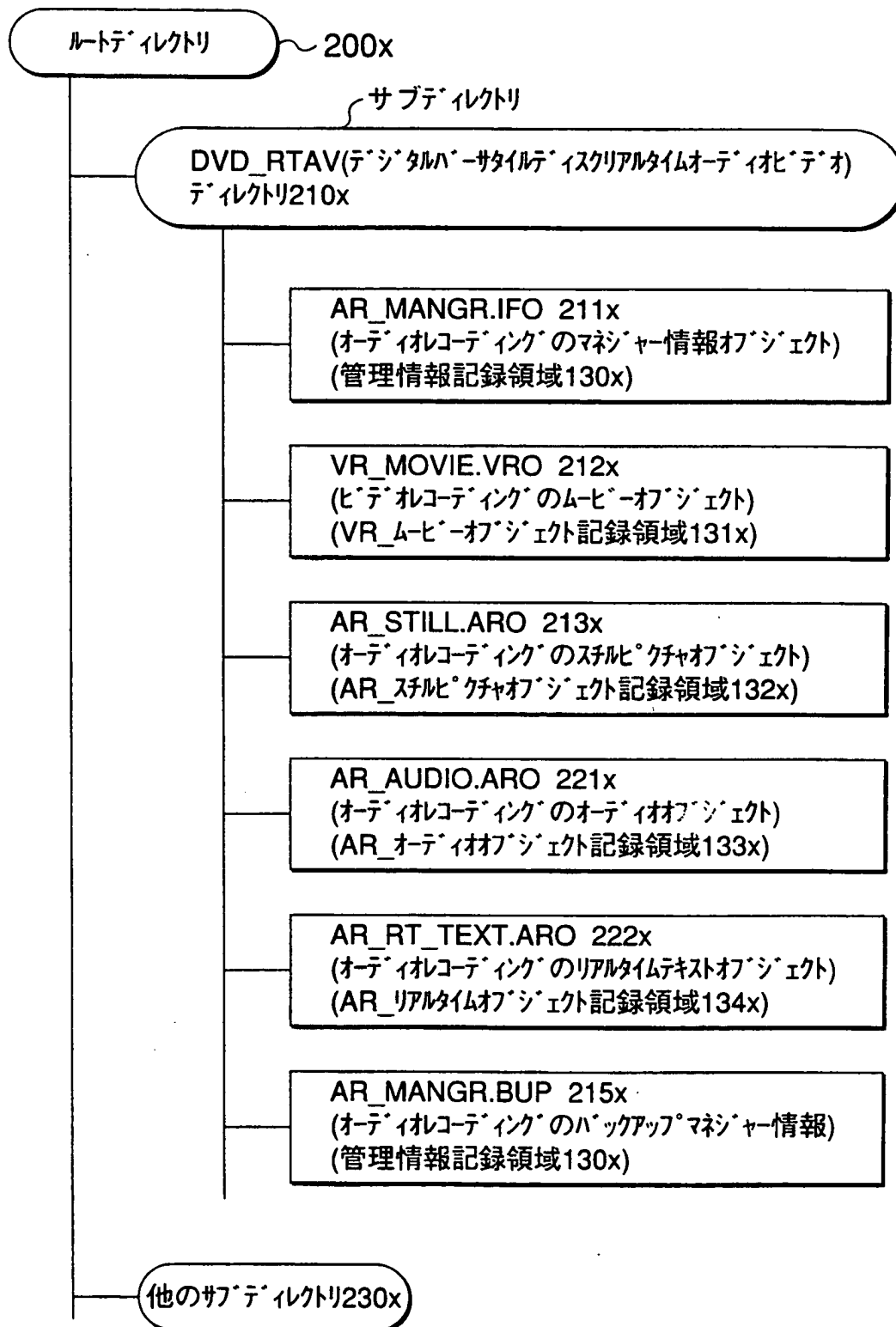


FIG. 7

8/12

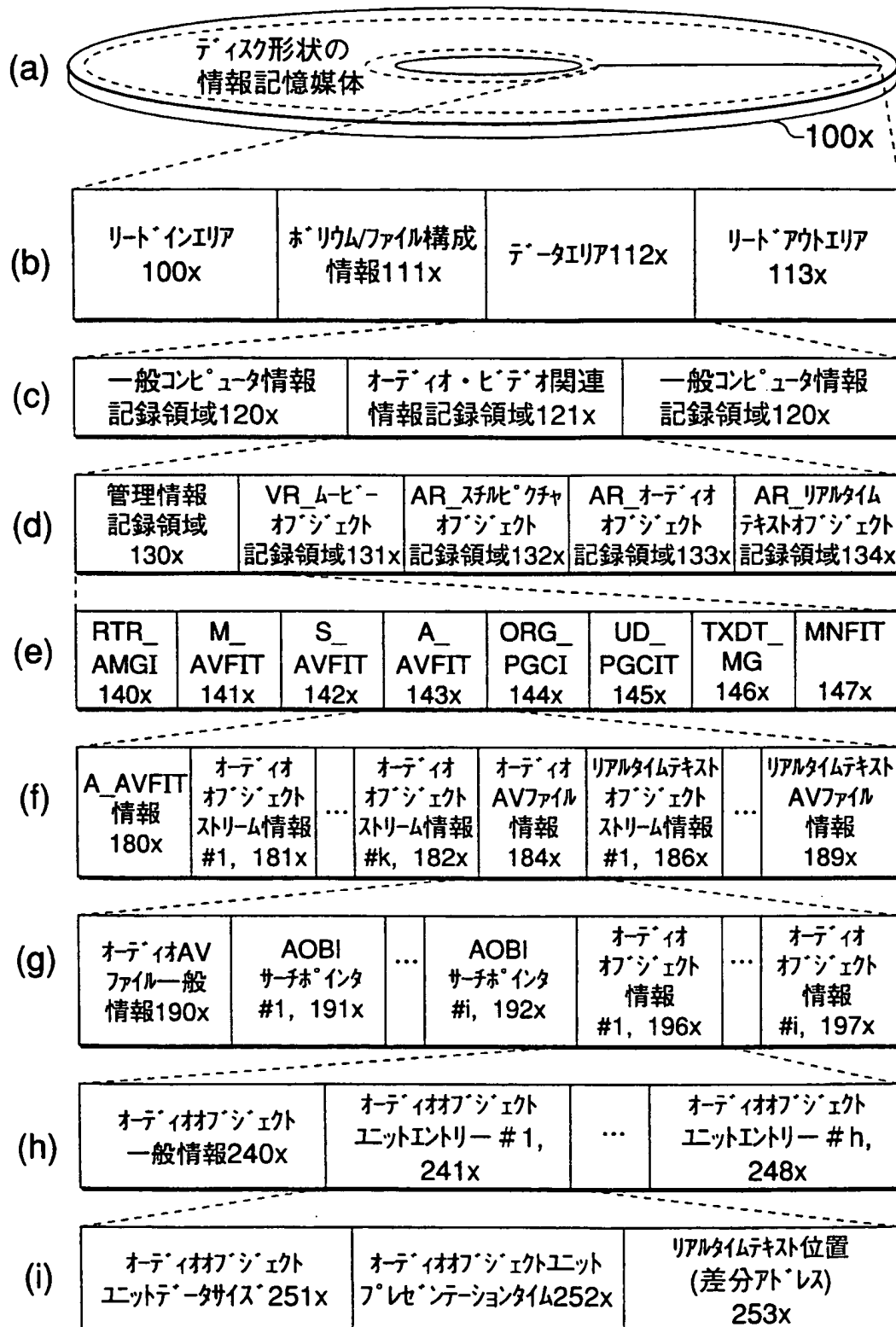


FIG. 8

9/12

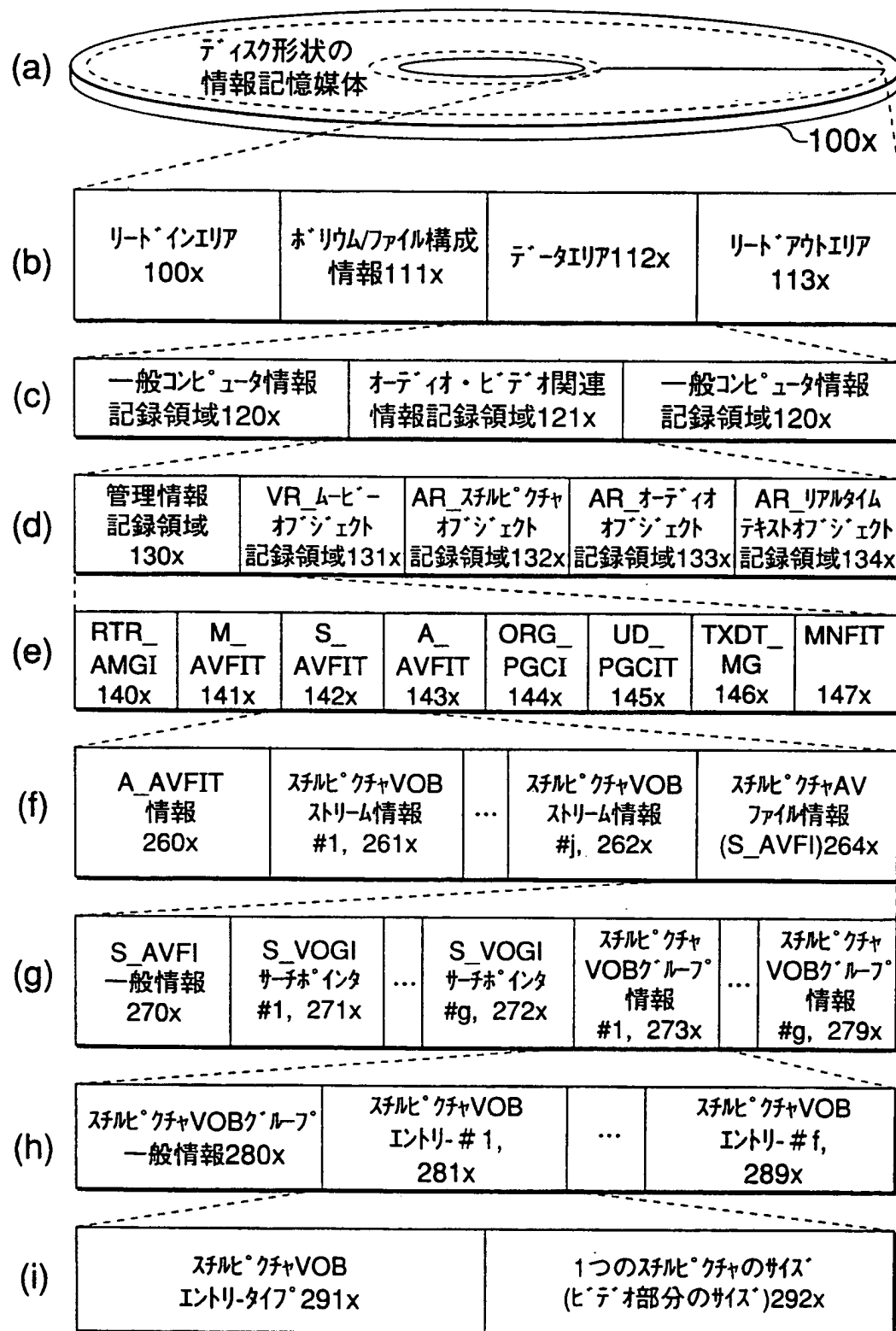


FIG. 9

10/12

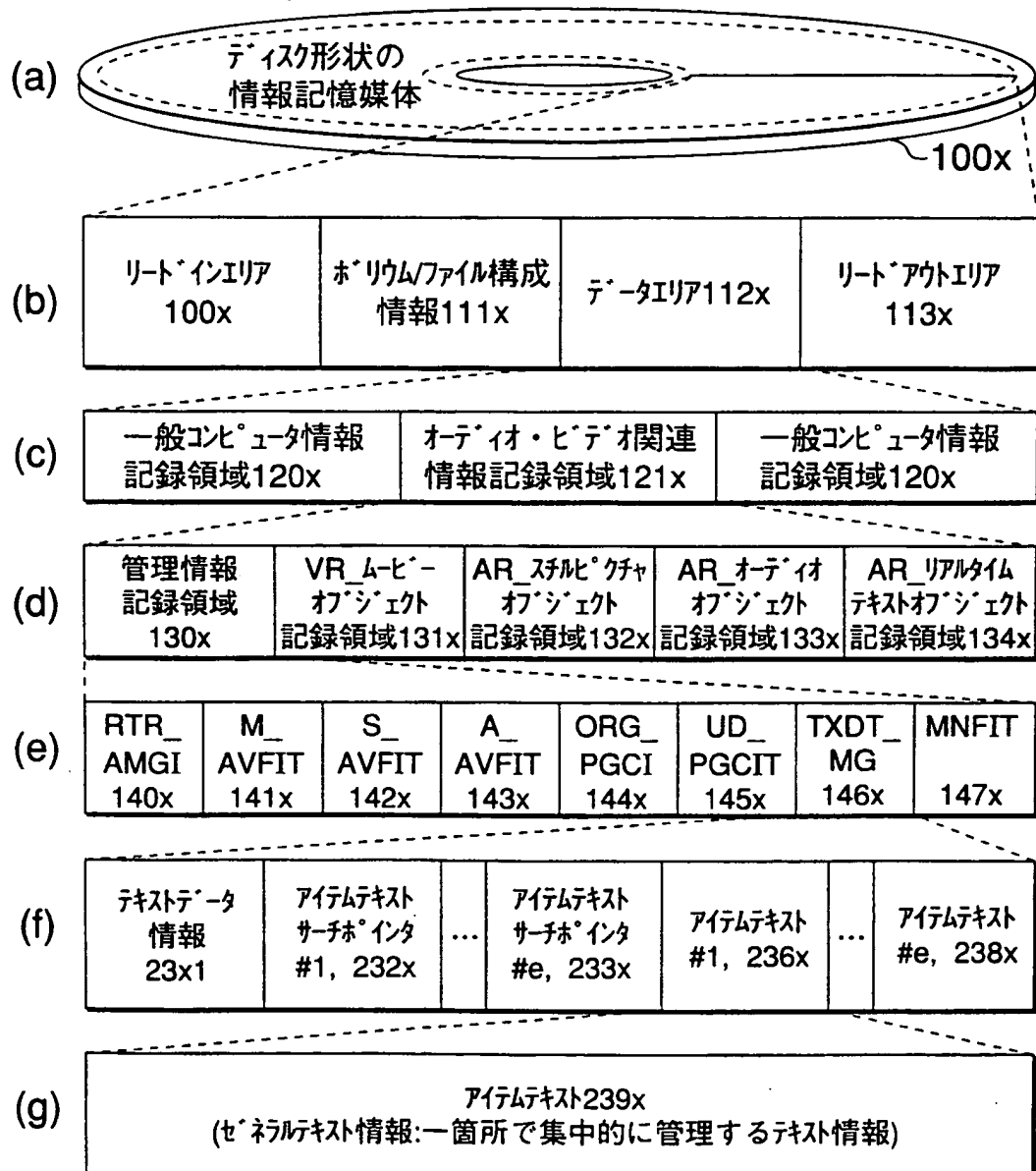


FIG. 10

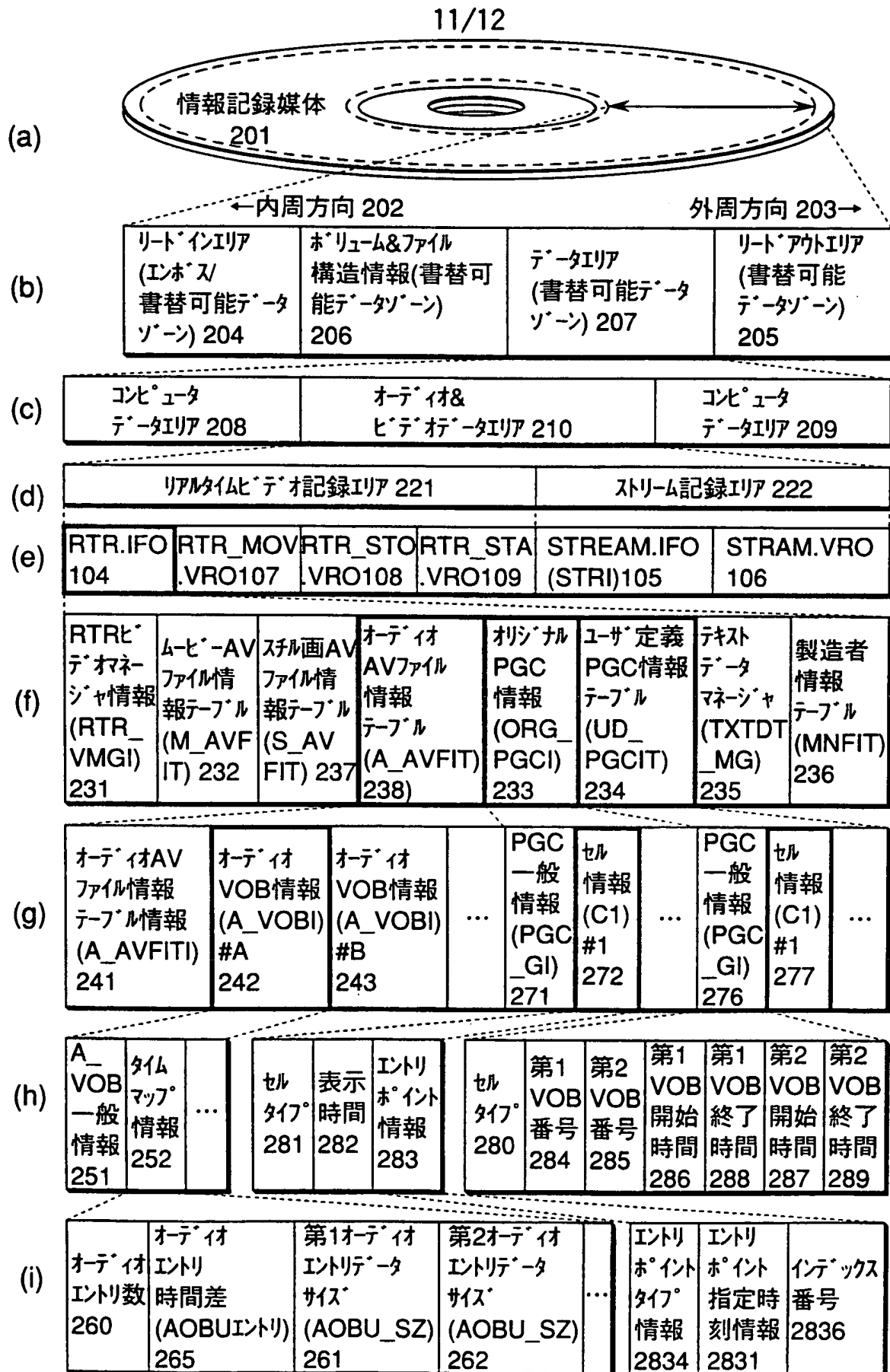


FIG. 11



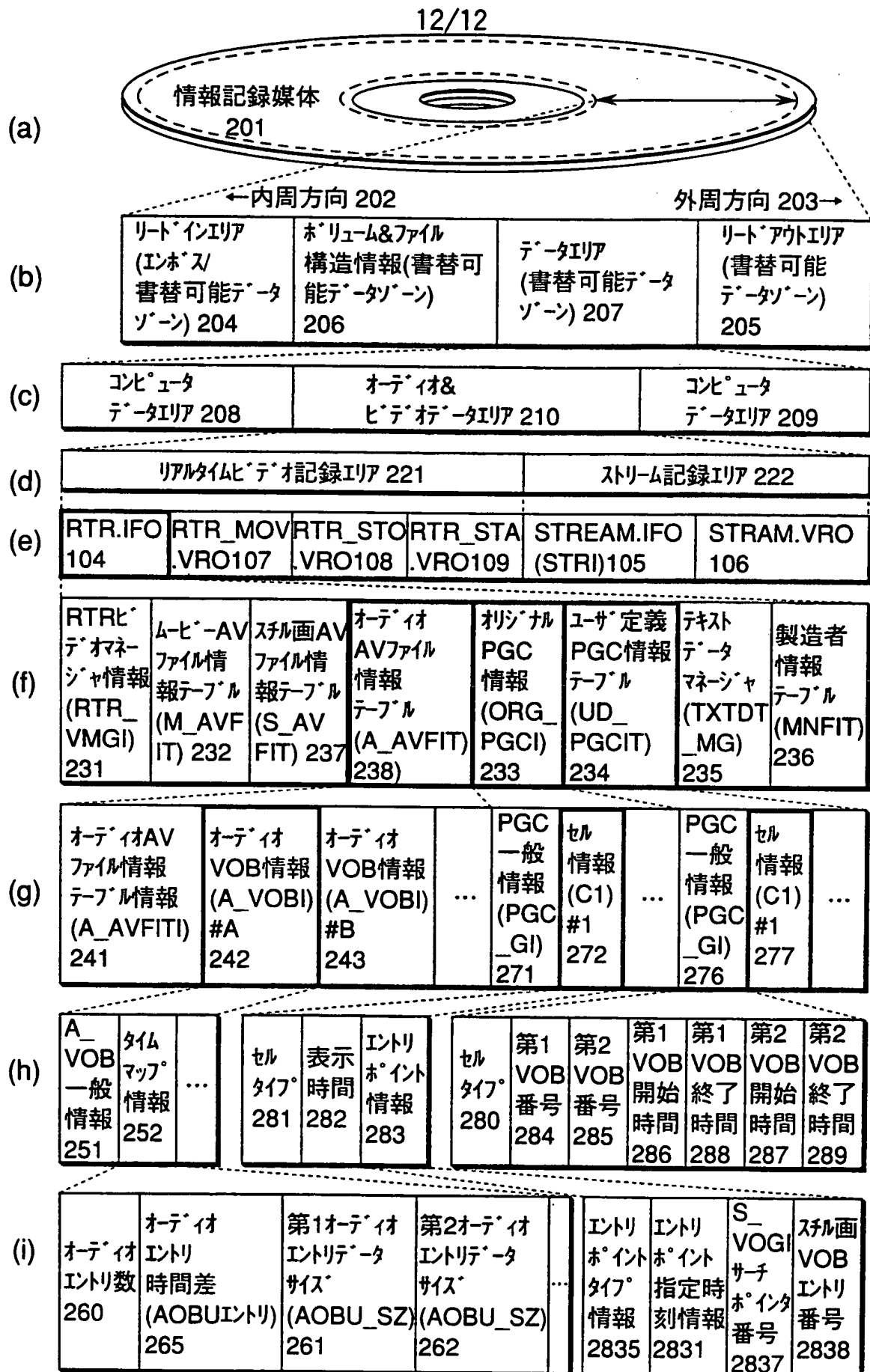


FIG. 12

## INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP00/02256

## A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER

Int.Cl<sup>7</sup> G11B20/12, G11B27/00, G11B27/10, H04N5/92

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

## B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)

Int.Cl<sup>7</sup> G11B20/12, G11B27/00, G11B27/10, H04N5/92

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Jitsuyo Shinan Koho	1922-1996	Toroku Jitsuyo Shinan Koho	1994-2000
Kokai Jitsuyo Shinan Koho	1971-2000	Jitsuyo Shinan Toroku Koho	1996-2000

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)

WPI (DIALOG), [DVD, AUDIO, PGC, CHAIN]

## C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
X	US, 5742569, A (Pionner Electronic Corporation), 21 April, 1998 (21.04.98), Full text; Figs. 1 to 12	1, 11, 12
Y	Full text; Figs. 1 to 12 & JP, 9-259506, A	15
X	EP, 686973, A1 (Sony Corporation), 13 December, 1995 (13.12.95), Full text; Figs. 1 to 36	1-7, 9-13, 16-22
Y	Full text; Figs. 1 to 36 & WO95/16990, A1	15
X	JP, 7-284064, A (Sony Corporation), 27 October, 1995 (27.10.95), Full text; Figs. 1 to 8	1-7, 9, 11-13, 16-22
Y	Full text; Figs. 1 to 8 (Family: none)	15

☒ Further documents are listed in the continuation of Box C.☐ See patent family annex.

\* Special categories of cited documents:

"A" document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance

"E" earlier document but published on or after the international filing date

"L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified)

"O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means

"P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed

"T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention

"X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone

"Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art

"&" document member of the same patent family

Date of the actual completion of the international search  
04 July, 2000 (04.07.00)Date of mailing of the international search report  
18 July, 2000 (18.07.00)Name and mailing address of the ISA/  
Japanese Patent Office

Authorized officer

Facsimile No.

Telephone No.

## INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP00/02256

## C (Continuation). DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
X	JP, 11-66827, A (Victor Company of Japan, Limited), 09 March, 1999 (09.03.99), Full text; Figs. 1 to 39	1-7, 11-13
Y	Full text; Figs. 1 to 39 ((Family: none)	15
X	JP, 9-204758, A (Matsushita Electric Ind. Co., Ltd.), 05 August, 1997 (05.08.97), Full text; Figs. 1 to 9	14
Y	Full text; Figs. 1 to 9 (Family: none)	15
P, X	JP, 11-120749, A (Matsushita Electric Ind. Co., Ltd.), 30 April, 1999 (30.04.99), Full text; Figs. 1 to 31 (Family: none)	1-7, 11-13
P, X	JP, 11-203794, A (Matsushita Electric Ind. Co., Ltd.), 30 July, 1999 (30.07.99), Full text; Figs. 1 to 25 (Family: none)	8

## A. 発明の属する分野の分類 (国際特許分類 (IPC))

Int. Cl<sup>7</sup> G11B20/12, G11B27/00, G11B27/10, H04N5/92

## B. 調査を行った分野

調査を行った最小限資料 (国際特許分類 (IPC))

Int. Cl<sup>7</sup> G11B20/12, G11B27/00, G11B27/10, H04N5/92

最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの

日本国実用新案公報 1922-1996年  
 日本国公開実用新案公報 1971-2000年  
 日本国登録実用新案公報 1994-2000年  
 日本国実用新案登録公報 1996-2000年

国際調査で使用した電子データベース (データベースの名称、調査に使用した用語)

WPI (DIALOG), [DVD, AUDIO, PGC, CHAIN]

## C. 関連すると認められる文献

引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
X	US, 5742569, A (Pionner Electronic Corporation) 21. 4月. 1998 (21. 04. 98) 全文, 第1-12図	1, 11, 12
Y	全文, 第1-12図 & JP, 9-259506, A	15

☒ C欄の続きにも文献が列挙されている。☐ パテントファミリーに関する別紙を参照。

## \* 引用文献のカテゴリー

「A」特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示すもの  
 「E」国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日以後に公表されたもの  
 「L」優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する文献 (理由を付す)  
 「O」口頭による開示、使用、展示等に言及する文献  
 「P」国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願

の日の後に公表された文献

「T」国際出願日又は優先日後に公表された文献であって出願と矛盾するものではなく、発明の原理又は理論の理解のために引用するもの  
 「X」特に関連のある文献であって、当該文献のみで発明の新規性又は進歩性がないと考えられるもの  
 「Y」特に関連のある文献であって、当該文献と他の1以上の文献との、当業者にとって自明である組合せによって進歩性がないと考えられるもの  
 「&」同一パテントファミリー文献

国際調査を完了した日

04. 07. 00

国際調査報告の発送日

18.07.00

国際調査機関の名称及びあて先

日本国特許庁 (ISA/JJP)  
 郵便番号100-8915  
 東京都千代田区霞が関三丁目4番3号

特許庁審査官 (権限のある職員)

伊藤 隆夫



5Q

9377

電話番号 03-3581-1101 内線 3590

C (続き) . 関連すると認められる文献		
引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
X	EP, 686973, A1 (Sony Corporation) 13. 12月. 1995 (13. 12. 95) 全文, 第1-36図	1-7, 9-13, 16-22 15
Y	全文, 第1-36図 & WO95/16990, A1	
X	JP, 7-284064, A (ソニー株式会社) 27. 10月. 1995 (27. 10. 95) 全文, 第1-8図	1-7, 9, 11-13, 16-22 15
Y	全文, 第1-8図 (ファミリーなし)	
X	JP, 11-66827, A (日本ビクター株式会社) 9. 3月. 1999 (09. 03. 99) 全文, 第1-39図	1-7, 11-13 15
Y	全文, 第1-39図 (ファミリーなし)	
X	JP, 9-204758, A (松下電器産業株式会社) 5. 8月. 1997 (05. 08. 97) 全文, 第1-9図	14 15
Y	全文, 第1-9図 (ファミリーなし)	
P, X	JP, 11-120749, A (松下電器産業株式会社) 30. 4月. 1999 (30. 04. 99) 全文, 第1-31図 (ファミリーなし)	1-7, 11-13
P, X	JP, 11-203794, A (松下電器産業株式会社) 30. 7月. 1999 (30. 07. 99) 全文, 第1-25図 (ファミリーなし)	8